# Document made available under the Patent Cooperation Treaty (PCT)

International application number: PCT/JP05/006215

International filing date: 24 March 2005 (24.03.2005)

Document type: Certified copy of priority document

Document details: Country/Office: JP

Number: 2004-110069

Filing date: 02 April 2004 (02.04.2004)

Date of receipt at the International Bureau: 28 April 2005 (28.04.2005)

Remark: Priority document submitted or transmitted to the International Bureau in

compliance with Rule 17.1(a) or (b)



# 日本国特許庁 JAPAN PATENT OFFICE

別紙添付の書類に記載されている事項は下記の出願書類に記載されている事項と同一であることを証明する。

This is to certify that the annexed is a true copy of the following application as filed with this Office.

出願年月日

Date of Application: 2004年 4月 2日

出 願 番 号

 Application Number:
 特願2004-110069

バリ条約による外国への出願 に用いる優先権の主張の基礎 となる出願の国コードと出願 番号

The country code and number of your priority application, to be used for filing abroad under the Paris Convention, is JP2004-110069

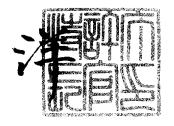
出 願 人

松下電器産業株式会社

Applicant(s):

2005年 4月13日

特許庁長官 Commissioner, Japan Patent Office )· ")



【書類名】 特許願 【整理番号】 2048160106 平成16年 4月 2日 【提出日】 【あて先】 特許庁長官 殿 【国際特許分類】 G 0 9 L 1/0 0 【発明者】 【住所又は居所】 大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器産業株式会社内 【氏名】 野仲 真佐男 【発明者】 【住所又は居所】 大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器産業株式会社内 【氏名】 布田 裕一 【発明者】 【住所又は居所】 大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器産業株式会社内 【氏名】 中野 稔久 【発明者】 【住所又は居所】 大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器産業株式会社内 横田 薫 【氏名】 【発明者】 【住所又は居所】 大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器産業株式会社内 【氏名】 大森 基司 【発明者】 【住所又は居所】 大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器産業株式会社内 【氏名】 宮▲ざき▼ 雅也 【特許出願人】 【識別番号】 000005821 【氏名又は名称】 松下電器産業株式会社 【代理人】 【識別番号】 100090446 【弁理士】 【氏名又は名称】 中島 司朗 【手数料の表示】 【予納台帳番号】 0 1 4 8 2 3 【納付金額】 16,000円 【提出物件の目録】 【物件名】 特許請求の範囲 【物件名】 明細書 【物件名】 図面 1 【物件名】 要約書

【包括委任状番号】

9003742

【書類名】特許請求の範囲

# 【請求項1】

不正コンテンツを検知する不正コンテンツ検知システムであって、

前記不正コンテンツ検知システムは、前記コンテンツを、可搬媒体、もしくは記録媒体、もしくはネットワーク、もしくは放送網を介して、実行装置へ配布する配布センタと、前記配布センタから受け取った前記コンテンツを実行、もしくは再生する実行装置と、から構成され、

前記配布センタは、

前記コンテンツを入力する入力部と、

認証情報生成情報を保持する認証情報生成情報格納部と、

前記コンテンツの一部分である代表部分コンテンツを特定するコンテンツ位置情報を保持するコンテンツ位置情報格納部と、

前記コンテンツ及び前記コンテンツ位置情報を基に、前記代表部分コンテンツを取得し、前記代表部分コンテンツ及び前記認証情報生成情報を基に、認証情報を生成する認証情報生成部と、

前記コンテンツと、前記認証情報と、を前記実行装置に配布する配布部と、を備え、 前記実行装置は、

前記コンテンツ位置情報を保持するコンテンツ位置情報格納部と、

前記コンテンツと前記コンテンツ位置情報を基に特定される前記代表部分コンテンツに対応する認証情報と、を取得する取得部と、

認証情報を検証するための検証情報を保持する検証情報格納部と、

前記コンテンツ及び前記コンテンツ位置情報を基に、前記代表部分コンテンツを取得し、前記代表部分コンテンツ及び前記認証情報及び前記検証情報を基に、前記コンテンツの 実行開始、もしくは再生開始を許可するかどうかを決定する検証部と、

前記検証部で許可した場合にのみ、前記コンテンツを実行開始、もしくは再生開始する実行部と、

を備えることを特徴とする不正コンテンツ検知システム。

### 【請求項2】

前記コンテンツは、前記実行装置で実行可能なプログラムであり、

前記実行部は、前記プログラムを実行すること、

を特徴とする請求項1に記載の不正コンテンツ検知システム。

### 【請求項3】

コンテンツを実行、もしくは再生する実行装置であって、

前記実行装置は、

前記コンテンツの一部分である代表部分コンテンツを特定するコンテンツ位置情報を保持するコンテンツ位置情報格納部と、

前記コンテンツと前記コンテンツ位置情報を基に特定される前記代表部分コンテンツに対応する認証情報と、を外部から取得する取得部と、

認証情報を検証するための検証情報を保持する検証情報格納部と、

前記コンテンツ及び前記コンテンツ位置情報を基に、前記代表部分コンテンツを取得し、前記代表部分コンテンツ及び前記認証情報及び前記検証情報を基に、前記コンテンツの 実行開始、もしくは再生開始を許可するかどうかを決定する検証部と、

前記検証部で許可した場合にのみ、前記コンテンツを実行開始、もしくは再生開始する実行部と、

を備えることを特徴とする実行装置。

### 【請求項4】

前記受信部は、可搬媒体からデータを取得すること、

を特徴とする、請求項3に記載の実行装置。

# 【請求項5】

前記受信部は、記録媒体、もしくはネットワーク、もしくは放送網からデータを取得す

ること、

を特徴とする、請求項3に記載の実行装置。

# 【請求項6】

前記受信部はさらに、外部から前記コンテンツ位置情報を受信し、受信した前記コンテンツ位置情報を前記コンテンツ位置情報格納部に保持すること、

を特徴とする、請求項3から請求項5のいずれか1項に記載の実行装置。

# 【請求項7】

前記実行装置は、さらに、

コンテンツ鍵を保持するコンテンツ鍵格納部と、

前記コンテンツ鍵を基に前記コンテンツが暗号化された暗号化コンテンツを復号化する 復号化部と、を備え、

前記受信部はさらに、前記コンテンツ鍵を基に前記コンテンツが暗号化された暗号化コンテンツを受信すること、

を特徴とする、請求項3から請求項6のいずれか1項に記載の実行装置。

# 【請求項8】

前記実行装置は、さらに、

前記コンテンツ鍵を基に暗号化された前記コンテンツ位置情報である暗号化コンテンツ 位置情報を復号化するコンテンツ位置情報取得部と、を備え、

前記受信部はさらに、前記暗号化コンテンツ位置情報を受信すること、

を特徴とする、請求項7に記載の実行装置。

### 【請求項9】

前記実行装置は、さらに、

デバイス鍵を保持するデバイス鍵格納部と、

前記デバイス鍵を基に前記コンテンツ鍵が暗号化された暗号化鍵束を復号化するコンテンツ鍵取得部と、を備え、

前記受信部はさらに、前記暗号化鍵束を受信すること、

を特徴とする、請求項7または請求項8に記載の実行装置。

### 【請求項10】

前記受信部は、m個(mは2以上の自然数)の前記コンテンツ位置情報と、前記コンテンツ位置情報を基に特定される前記代表部分コンテンツに対応するm個の前記認証情報の中から、b組(bは1以上m-1以下の自然数)の前記コンテンツ位置情報及び前記認証情報を取得し、

前記検証部は、前記コンテンツ及びm個の前記コンテンツ位置情報を基に、m個の前記代表部分コンテンツを取得し、m個の前記代表部分コンテンツ及びm個の前記認証情報及び前記検証情報を基に、前記コンテンツの実行開始、もしくは再生開始を許可するかどうかを決定すること、

を特徴とする、請求項3から請求項9のいずれか1項に記載の実行装置。

# 【請求項11】

前記受信部は、m組の前記コンテンツ位置情報及び前記認証情報の中から、b組の前記コンテンツ位置情報及び前記認証情報をランダムに選択すること、

を特徴とする、請求項10に記載の実行装置。

### 【請求項12】

前記受信部は、m組の前記コンテンツ位置情報及び前記認証情報の中から、b組の前記コンテンツ位置情報及び前記認証情報を順番に選択すること、

を特徴とする、請求項10に記載の実行装置。

### 【請求項13】

前記受信部において、bはlであること、

を特徴とする、請求項10から請求項12のいずれか1項に記載の実行装置。

# 【請求項14】

前記認証情報は、前記代表部分コンテンツに対するデジタル署名であること、

を特徴とする、請求項3から請求項13のいずれか1項に記載の実行装置。

### 【請求項15】

前記認証情報は、前記代表部分コンテンツに対するハッシュ値のデジタル署名であること、

を特徴とする、請求項3から請求項13のいずれか1項に記載の実行装置。

# 【請求項16】

前記検証情報は、デジタル署名方式の検証鍵であること、

を特徴とする、請求項3から請求項13のいずれか1項に記載の実行装置。

### 【請求項17】

前記検証情報格納部は、複数の前記検証情報、及び、複数の前記検証情報に対応付けられた検証情報識別子を保持し、

前記受信部はさらに、前記検証情報識別子を受信し、

前記検証部は、前記コンテンツ及び前記コンテンツ位置情報を基に、前記代表部分コンテンツを取得し、前記代表部分コンテンツ、及び、前記認証情報、及び、前記検証情報識別子に対応する前記検証情報を基に、前記コンテンツの実行開始、もしくは再生開始を許可するかどうかを決定すること、

を特徴とする、請求項3から請求項16のいずれか1項に記載の実行装置。

### 【請求項18】

前記受信部はさらに、前記検証情報を受信すること、

を特徴とする、請求項3から請求項17のいずれか1項に記載の実行装置。

### 【請求項 1 9】

前記検証情報格納部はさらに、無効化された前記検証情報に関する情報である無効検証情報を保持し、

前記検証部はさらに、前記無効検証情報に前記検証情報が含まれていない場合にのみ、 前記コンテンツの実行開始、もしくは再生開始を許可するかどうかを決定すること、

を特徴とする、請求項16から請求項18のいずれか1項に記載の実行装置。

# 【請求項20】

前記実行装置は、さらに、

前記無効検証情報を、可般媒体、もしくは、通信路、もしくは、放送網を介して受信し 、前記検証情報格納部に保持する第二受信部を備えること、

を特徴とする、請求項19に記載の実行装置。

### 【請求項21】

前記第二受信部は、受信した前記無効検証情報が、前記検証情報格納部に格納されている前記無効検証情報よりも新しい場合にのみ、受信した前記無効検証情報を前記検証情報格納部に保持すること、

を特徴とする、請求項20に記載の実行装置。

### 【請求項22】

前記第二受信部と前記受信部は等しいこと、

を特徴とする、請求項20または請求項21に記載の実行装置。

# 【請求項23】

前記コンテンツは、前記実行装置で実行可能なプログラムであり、

前記実行部は、前記プログラムを実行すること、

を特徴とする請求項3から請求項22のいずれか1項に記載の実行装置。

### 【請求項24】

コンテンツを配布する配布センタであって、

前記配布センタは、

前記コンテンツを入力する入力部と、

認証情報生成情報を保持する認証情報生成情報格納部と、

前記コンテンツの一部分である代表部分コンテンツを特定するコンテンツ位置情報を保持するコンテンツ位置情報格納部と、

前記コンテンツ及び前記コンテンツ位置情報を基に、前記代表部分コンテンツを取得し、前記代表部分コンテンツ及び前記認証情報生成情報を基に、認証情報を生成する認証情報生成部と、

前記コンテンツと、前記認証情報と、を配布する配布部と、

を備えることを特徴とする配布センタ。

### 【請求項25】

前記配布部は、可搬媒体、もしくは記録媒体、もしくは通信路、もしくは放送網を用いてデータを配布すること、

を特徴とする、請求項24に記載の配布センタ。

# 【請求項26】

前記配布部はさらに、前記コンテンツ位置情報格納部が保持する前記コンテンツ位置情報を配布すること、

を特徴とする、請求項24または請求項25に記載の配布センタ。

# 【請求項27】

前記配布センタはさらに、

コンテンツ鍵を保持するコンテンツ鍵格納部と、

前記コンテンツ鍵を基に、前記コンテンツを暗号化し、暗号化コンテンツを生成する第 二暗号化部と、を備え、

前記配布部は、前記コンテンツの替わりに前記暗号化コンテンツを配布すること、

を特徴とする、請求項24から請求項26のいずれか1項に記載の配布センタ。

### 【請求項28】

前記配布センタはさらに

一以上のデバイス鍵を保持する実行装置情報格納部と、

前記デバイス鍵のそれぞれを基に、前記コンテンツ鍵を暗号化し、一以上の暗号化コンテンツ鍵を生成し、その一以上の前記暗号化コンテンツ鍵を結合した暗号化鍵束を生成する暗号化鍵束生成部と、を備え、

前記配布部はさらに、前記暗号化鍵束を配布すること、

を特徴とする、請求項27に記載の配布センタ。

### 【請求項29】

前記配布センタはさらに

前記コンテンツ鍵を基に、前記コンテンツ位置情報を暗号化し、暗号化コンテンツ位置情報を生成する暗号化部を備え、

前記配布部はさらに、前記暗号化コンテンツ位置情報を配布すること、

を特徴とする、請求項27または請求項28に記載の配布センタ。

### 【請求項30】

前記コンテンツ位置情報格納部は、m個(mは2以上の自然数)の前記コンテンツ位置情報及び前記コンテンツを保持し、

前記認証情報生成部は、m個の前記コンテンツ位置情報及び前記コンテンツを基に、m個の前記代表部分コンテンツを取得し、m個の前記代表部分コンテンツ及び前記認証情報生成情報を基に、m個の認証情報を生成し、

前記受信部は、前記コンテンツ位置情報と前記認証情報のm組を配布すること、

を特徴とする、請求項24から請求項29のいずれか1項に記載の配布センタ。

### 【請求項31】

前記認証情報は、前記代表部分コンテンツに対するデジタル署名であること、を特徴とする、請求項24から請求項30のいずれか1項に記載の配布センタ。

### 【請求項32】

前記認証情報は、前記代表部分コンテンツに対するハッシュ値のデジタル署名であること、

を特徴とする、請求項24から請求項30のいずれか1項に記載の配布センタ。

### 【請求項33】

前記認証情報生成情報は、デジタル署名方式の署名生成鍵であること、

を特徴とする、請求項24から請求項32のいずれか1項に記載の配布センタ。

# 【請求項34】

前記配布部はさらに、無効化された前記検証情報に関する情報である無効検証情報を配布すること、

を特徴とする、請求項24から請求項33のいずれか1項に記載の配布センタ。

# 【請求項35】

前記配布センタはさらに、

前記コンテンツ位置情報を生成し、前記コンテンツ位置情報格納部に格納するコンテンツ位置情報生成部を備えること、

を特徴とする、請求項24から請求項34のいずれか1項に記載の配布センタ。

### 【請求項36】

前記コンテンツ位置情報生成部はさらに

外部からの要求情報を基に、前記コンテンツ位置情報を生成すること、

を特徴とする、請求項35に記載の配布センタ。

# 【請求項37】

前記コンテンツ位置情報生成部はさらに、

ランダムに前記コンテンツ位置情報を生成すること、

を特徴とする、請求項35に記載の配布センタ。

# 【請求項38】

コンテンツを実行、もしくは再生するコンテンツ実行方法であって、

前記コンテンツ実行方法は、

前記コンテンツの一部分である代表部分コンテンツを特定するコンテンツ位置情報を保持するステップと、

前記コンテンツと前記コンテンツ位置情報を基に特定される前記代表部分コンテンツに対応する認証情報と、を外部から取得するステップと、

認証情報を検証するための検証情報を保持するステップと、

前記コンテンツ及び前記コンテンツ位置情報を基に、前記代表部分コンテンツを取得し、前記代表部分コンテンツ及び前記認証情報及び前記検証情報を基に、前記コンテンツの 実行開始、もしくは再生開始を許可するかどうかを決定するステップと、

前記検証部で許可した場合にのみ、前記コンテンツを実行開始、もしくは再生開始するステップと、

を含むことを特徴とするコンテンツ実行方法。

### 【請求項39】

コンテンツを実行、もしくは再生するコンテンツ実行プログラムであって、

前記コンテンツ実行プログラムは、

前記コンテンツの一部分である代表部分コンテンツを特定するコンテンツ位置情報を保持するステップと、

前記コンテンツと前記コンテンツ位置情報を基に特定される前記代表部分コンテンツに対応する認証情報と、を外部から取得するステップと、

認証情報を検証するための検証情報を保持するステップと、

前記コンテンツ及び前記コンテンツ位置情報を基に、前記代表部分コンテンツを取得し、前記代表部分コンテンツ及び前記認証情報及び前記検証情報を基に、前記コンテンツの 実行開始、もしくは再生開始を許可するかどうかを決定するステップと、

前記検証部で許可した場合にのみ、前記コンテンツを実行開始、もしくは再生開始する ステップと、

を含むことを特徴とする実行プログラム。

### 【請求項40】

請求項39に記載のプログラムを記録した媒体。

# 【請求項41】

コンテンツを実行、もしくは再生するコンテンツ実行装置の集積回路であって、

前記集積回路は、

前記コンテンツの一部分である代表部分コンテンツを特定するコンテンツ位置情報を保持するコンテンツ位置情報格納部と、

前記コンテンツと前記コンテンツ位置情報を基に特定される前記代表部分コンテンツに対応する認証情報と、を外部から取得する取得部と、

認証情報を検証するための検証情報を保持する検証情報格納部と、

前記コンテンツ及び前記コンテンツ位置情報を基に、前記代表部分コンテンツを取得し、前記代表部分コンテンツ及び前記認証情報及び前記検証情報を基に、前記コンテンツの 実行開始、もしくは再生開始を許可するかどうかを決定する検証部と、

前記検証部で許可した場合にのみ、前記コンテンツを実行開始、もしくは再生開始する 実行部と、

を備えることを特徴とする集積回路。

# 【請求項42】

コンテンツを配布するコンテンツ配布方法であって、

前記コンテンツ配布方法は、

認証情報生成情報を保持するステップと、

前記コンテンツを入力するステップと、

前記コンテンツの一部分である代表部分コンテンツを特定するコンテンツ位置情報を保持するステップと、

前記コンテンツ及び前記コンテンツ位置情報を基に、前記代表部分コンテンツを取得し、前記代表部分コンテンツ及び前記認証情報生成情報を基に、認証情報を生成するステップと、

前記コンテンツと、前記認証情報と、を配布するステップと、

を含むことを特徴とするコンテンツ配布方法。

# 【請求項43】

コンテンツを配布する処理をコンピュータに実行させるプログラムであって、

前記コンテンツ配布プログラムは、

前記コンテンツを入力するステップと、

認証情報生成情報を保持するステップと、

前記コンテンツの一部分である代表部分コンテンツを特定するコンテンツ位置情報を保持するステップと、

前記コンテンツ及び前記コンテンツ位置情報を基に、前記代表部分コンテンツを取得し、前記代表部分コンテンツ及び前記認証情報生成情報を基に、認証情報を生成するステップと、

前記コンテンツと、前記認証情報と、を配布するステップと、

を含むことを特徴とするコンピュータプログラム。

### 【請求項44】

請求項43に記載のプログラムを記録した媒体。

### 【請求項45】

コンテンツを配布する配布センタにおける集積回路であって、

前記集積回路は、

前記コンテンツを入力する入力部と、

認証情報生成情報を保持する認証情報生成情報格納部と、

前記コンテンツの一部分である代表部分コンテンツを特定するコンテンツ位置情報を保持するコンテンツ位置情報格納部と、

前記コンテンツ及び前記コンテンツ位置情報を基に、前記代表部分コンテンツを取得し、前記代表部分コンテンツ及び前記認証情報生成情報を基に、認証情報を生成する認証情報生成部と、

前記コンテンツと、前記認証情報と、を配布する配布部と、

を備えることを特徴とする集積回路。

【書類名】明細書

【発明の名称】不正コンテンツ検知システム

【技術分野】

 $[0\ 0\ 0\ 1\ ]$ 

本発明は不正なコンテンツを検知する技術に関するものである。

# 【背景技術】

# [0002]

近年、デジタルコンテンツの普及に伴い、著作権を保持する者以外がデジタルコンテンツを不正に販売する、いわゆる違法コンテンツの不正配布が社会問題となってきている。このコンテンツ不正配布の一つのケースとして、映画館等で上映される映画コンテンツを著作権を保持しない第三者がデジタルビデオカメラ等で盗撮し、その盗撮した動画コンテンツを光ディスクに記録し販売するというものが挙げられる。

# [0003]

上記のようなコンテンツ不正利用を防ぐ方法の従来技術としては、特許文献1に記載されている不正コンテンツ検知システムが知られている。この従来技術は、可搬媒体の中に、コンテンツデータの他に、著作権者のデジタル署名を記録しておく。そして、実行装置では、可搬媒体の中のコンテンツを再生する前と、コンテンツを再生している途中に、記録されたコンテンツデータが正規の著作権者によって記録されたものか、デジタル署名を用いて検証を行う。そして、検証が失敗したら、コンテンツの再生を停止するものである。こうすることにより、正規の著作権者でない第三者が映画館等において盗撮したコンテンツを可搬媒体に記録して販売したとしても、その可搬媒体には正規の著作権者のデジタル署名が記録されていないため、実行装置はコンテンツを正しく再生しない。これにより、不正なコンテンツの配布防止につながる。

# $[0\ 0\ 0\ 4]$

ここでは、従来技術の詳細の一例を図32を用いて説明する。前提として、正規の著作権者はデジタル署名を作成するための署名生成鍵を有しており、実行装置はその署名生成鍵に対応する署名検証鍵を有しているとする。

初めに、正規の著作権者がコンテンツとデジタル署名を記録した可搬媒体を生成する場合の動作について説明する。まず、デジタルコンテンツをa個(aは2以上の自然数)のコンテンツブロック(図32のコンテンツブロック BLK1、・・・、BLKaに対応)に分割する。そして、一方向性関数を用いてコンテンツブロックBLK1のハッシュ値を計算し、そのハッシュ値をHASH1とする。コンテンツブロックBLK2以降も同様にハッシュ値を計算し、それぞれのコンテンツブロックBLK2、・・・、BLKaに対応するハッシュ値HASH2、・・・、HASHaを求める。そして、a個のハッシュ値HASH1、・・・、HASHaを連結させたものをヘッダ情報とする。その後、正規の著作権者の署名生成鍵を用いて、そのヘッダ情報のデジタル署名を生成し、そのデジタル署名とヘッダ情報とコンテンツを可搬媒体に記録し、実行装置へ提供する。

### [0005]

続いて、実行装置が、提供された可般媒体内のコンテンツを再生する場合の動作について説明する。まず、署名検証鍵を用いてデジタル署名が正規の著作権者によるヘッダ情報のデジタル署名であるかを検証する。そこで、もし正規のデジタル署名であることが確認されれば、コンテンツの再生を開始する。その後、実行装置はコンテンツを再生しながら、再生しているコンテンツブロックのハッシュ値を計算し続ける。そして、次のコンテンツブロックに再生位置が移動する際に、計算したハッシュ値がヘッダ情報のハッシュ値と一致するかを確認し、もし一致しなかった場合、コンテンツの再生を停止する。

### [0006]

このような従来技術により、何らかの理由によりコンテンツが盗み出され、そのコンテンツを可搬媒体に記録して販売しようとしても、可搬媒体には正規の著作権者のデジタル署名が記録されていないため、実行装置ではそのコンテンツを再生開始しないか、もしくは、途中で再生が停止する。これにより、不正なコンテンツ流通に対する対策が可能とな

【特許文献1】米国特許6480961号明細書

【特許文献2】特開2002-281013号公報

【非特許文献1】「情報セキュリティ」宮地充子・菊池浩明編著 情報処理学会編集 【非特許文献2】「THE ART OF COMPUTER PROGRAMMI NG Vol.2 ~ SEMINUMERICAL ALGORITHMS」 DONALD E. KNUTH 著、ISBN 0-201-03822-6

【発明の開示】

【発明が解決しようとする課題】

[0007]

しかしながら、前記従来技術では、実行装置がコンテンツを再生している間、継続してコンテンツブロックのハッシュ値を計算し続けなければならないので、コンテンツ再生中の実行装置の処理負荷が高いという課題を有していた。

本発明は、前記従来技術の課題を解決するもので、コンテンツ再生中の実行装置の処理負荷を軽減させた不正コンテンツ検知システムを提供することを目的とする。

【課題を解決するための手段】

[0008]

上記課題を解決するために、請求項1における発明は、不正コンテンツを検知する不正 コンテンツ検知システムであって、前記不正コンテンツ検知システムは、前記コンテンツ を、可般媒体、もしくは記録媒体、もしくはネットワーク、もしくは放送網を介して、実 行装置へ配布する配布センタと、前記配布センタから受け取った前記コンテンツを実行、 もしくは再生する実行装置と、から構成され、前記配布センタは、前記コンテンツを入力 する入力部と、認証情報生成情報を保持する認証情報生成情報格納部と、前記コンテンツ の一部分である代表部分コンテンツを特定するコンテンツ位置情報を保持するコンテンツ 位置情報格納部と、前記コンテンツ及び前記コンテンツ位置情報を基に、前記代表部分コ ンテンツを取得し、前記代表部分コンテンツ及び前記認証情報生成情報を基に、認証情報 を生成する認証情報生成部と、前記コンテンツと、前記認証情報と、を前記実行装置に配 布する配布部と、を備え、前記実行装置は、前記コンテンツ位置情報を保持するコンテン ツ位置情報格納部と、前記コンテンツと前記コンテンツ位置情報を基に特定される前記代 表部分コンテンツに対応する認証情報と、を取得する取得部と、認証情報を検証するため の検証情報を保持する検証情報格納部と、前記コンテンツ及び前記コンテンツ位置情報を 基に、前記代表部分コンテンツを取得し、前記代表部分コンテンツ及び前記認証情報及び 前記検証情報を基に、前記コンテンツの実行開始、もしくは再生開始を許可するかどうか を決定する検証部と、前記検証部で許可した場合にのみ、前記コンテンツを実行開始、も しくは再生開始する実行部と、を備えることを特徴とする。

[0009]

請求項2における発明は、請求項1に記載の不正コンテンツ検知システムであって、前記コンテンツは、前記実行装置で実行可能なプログラムであり、前記実行部は、前記プログラムを実行すること、を特徴とする。

請求項3における発明は、コンテンツを実行、もしくは再生する実行装置であって、前記実行装置は、前記コンテンツの一部分である代表部分コンテンツを特定するコンテンツ位置情報を保持するコンテンツ位置情報格納部と、前記コンテンツと前記コンテンツ位置情報を基に特定される前記代表部分コンテンツに対応する認証情報と、を外部から取得する取得部と、認証情報を検証するための検証情報を保持する検証情報格納部と、前記コンテンツ及び前記コンテンツ位置情報を基に、前記代表部分コンテンツを取得し、前記代表部分コンテンツ及び前記認証情報及び前記検証情報を基に、前記コンテンツの実行開始、もしくは再生開始を許可するかどうかを決定する検証部と、前記検証部で許可した場合にのみ、前記コンテンツを実行開始、もしくは再生開始する実行部と、を備えることを特徴とする。

請求項4における発明は、請求項3に記載の実行装置であって、前記受信部は、可搬媒体からデータを取得すること、を特徴とする。

請求項5における発明は、請求項3に記載の実行装置であって、前記受信部は、記録媒体、もしくはネットワーク、もしくは放送網からデータを取得すること、を特徴とする。

請求項6における発明は、請求項3から請求項5のいずれか1項に記載の実行装置であって、前記受信部はさらに、外部から前記コンテンツ位置情報を受信し、受信した前記コンテンツ位置情報を前記コンテンツ位置情報格納部に保持すること、を特徴とする。

### $[0 \ 0 \ 1 \ 1]$

請求項7における発明は、請求項3から請求項6のいずれか1項に記載の実行装置であって、前記実行装置は、さらに、コンテンツ鍵を保持するコンテンツ鍵格納部と、前記コンテンツ鍵を基に前記コンテンツが暗号化された暗号化コンテンツを復号化する復号化部と、を備え、前記受信部はさらに、前記コンテンツ鍵を基に前記コンテンツが暗号化された暗号化コンテンツを受信すること、を特徴とする。

# [0012]

請求項8における発明は、請求項7に記載の実行装置であって、前記実行装置は、さらに、前記コンテンツ鍵を基に暗号化された前記コンテンツ位置情報である暗号化コンテンツ位置情報を復号化するコンテンツ位置情報取得部と、を備え、前記受信部はさらに、前記暗号化コンテンツ位置情報を受信すること、を特徴とする。

請求項9における発明は、請求項7または請求項8に記載の実行装置であって、前記実行装置は、さらに、デバイス鍵を保持するデバイス鍵格納部と、前記デバイス鍵を基に前記コンテンツ鍵が暗号化された暗号化鍵束を復号化するコンテンツ鍵取得部と、を備え、前記受信部はさらに、前記暗号化鍵束を受信すること、を特徴とする。

# $[0\ 0\ 1\ 3]$

請求項10における発明は、請求項3から請求項9のいずれか1項に記載の実行装置であって、前記受信部は、m個(mは2以上の自然数)の前記コンテンツ位置情報と、前記コンテンツ位置情報を基に特定される前記代表部分コンテンツに対応するm個の前記認証情報の中から、b組(bは1以上m-1以下の自然数)の前記コンテンツ位置情報及び前記認証情報を取得し、前記検証部は、前記コンテンツ及びm個の前記コンテンツ位置情報を基に、m個の前記代表部分コンテンツを取得し、m個の前記代表部分コンテンツ及びm個の前記認証情報及び前記検証情報を基に、前記コンテンツの実行開始、もしくは再生開始を許可するかどうかを決定すること、を特徴とする。

### $[0\ 0\ 1\ 4]$

請求項11における発明は、請求項10に記載の実行装置であって、前記受信部は、m組の前記コンテンツ位置情報及び前記認証情報の中から、b組の前記コンテンツ位置情報及び前記認証情報をランダムに選択すること、を特徴とする。

請求項12における発明は、請求項10に記載の実行装置であって、前記受信部は、m組の前記コンテンツ位置情報及び前記認証情報の中から、b組の前記コンテンツ位置情報及び前記認証情報を順番に選択すること、を特徴とする。

### $[0\ 0\ 1\ 5]$

請求項13における発明は、請求項10から請求項12のいずれか1項に記載の実行装置であって、前記受信部において、bは1であること、を特徴とする。

請求項14における発明は、請求項3から請求項13のいずれか1項に記載の実行装置であって、前記認証情報は、前記代表部分コンテンツに対するデジタル署名であること、を特徴とする。

### $[0\ 0\ 1\ 6]$

請求項15における発明は、請求項3から請求項13のいずれか1項に記載の実行装置であって、前記認証情報は、前記代表部分コンテンツに対するハッシュ値のデジタル署名であること、を特徴とする。

請求項16における発明は、請求項3から請求項13のいずれか1項に記載の実行装置であって、前記検証情報は、デジタル署名方式の検証鍵であること、を特徴とする。

# $[0\ 0\ 1\ 7]$

請求項17における発明は、請求項3から請求項16のいずれか1項に記載の実行装置であって、前記検証情報格納部は、複数の前記検証情報、及び、複数の前記検証情報に対応付けられた検証情報識別子を保持し、前記受信部はさらに、前記検証情報識別子を受信し、前記検証部は、前記コンテンツ及び前記コンテンツ位置情報を基に、前記代表部分コンテンツを取得し、前記代表部分コンテンツ、及び、前記認証情報、及び、前記検証情報識別子に対応する前記検証情報を基に、前記コンテンツの実行開始、もしくは再生開始を許可するかどうかを決定すること、を特徴とする。

# [0018]

請求項18における発明は、請求項3から請求項17のいずれか1項に記載の実行装置であって、前記受信部はさらに、前記検証情報を受信すること、を特徴とする。

請求項19における発明は、請求項16から請求項18のいずれか1項に記載の実行装置であって、前記検証情報格納部はさらに、無効化された前記検証情報に関する情報である無効検証情報を保持し、前記検証部はさらに、前記無効検証情報に前記検証情報が含まれていない場合にのみ、前記コンテンツの実行開始、もしくは再生開始を許可するかどうかを決定すること、を特徴とする。

# $[0\ 0\ 1\ 9\ ]$

請求項20における発明は、請求項19に記載の実行装置であって、前記実行装置は、 さらに、前記無効検証情報を、可搬媒体、もしくは、通信路、もしくは、放送網を介して 受信し、前記検証情報格納部に保持する第二受信部を備えること、を特徴とする。

請求項21における発明は、請求項20に記載の実行装置であって、前記第二受信部は、受信した前記無効検証情報が、前記検証情報格納部に格納されている前記無効検証情報よりも新しい場合にのみ、受信した前記無効検証情報を前記検証情報格納部に保持すること、を特徴とする。

# [0020]

請求項22における発明は、請求項20または請求項21に記載の実行装置であって、 前記第二受信部と前記受信部は等しいこと、を特徴とする。

請求項23における発明は、請求項3から請求項22のいずれか1項に記載の実行装置であって、前記コンテンツは、前記実行装置で実行可能なプログラムであり、前記実行部は、前記プログラムを実行すること、を特徴とする。

### $[0 \ 0 \ 2 \ 1]$

請求項24における発明は、コンテンツを配布する配布センタであって、前記配布センタは、前記コンテンツを入力する入力部と、認証情報生成情報を保持する認証情報生成情報格納部と、前記コンテンツの一部分である代表部分コンテンツを特定するコンテンツ位置情報を保持するコンテンツ位置情報格納部と、前記コンテンツ及び前記コンテンツ位置情報を基に、前記代表部分コンテンツを取得し、前記代表部分コンテンツ及び前記認証情報生成情報を基に、認証情報を生成する認証情報生成部と、前記コンテンツと、前記認証情報と、を配布する配布部と、を備えることを特徴とする。

# [0022]

請求項25における発明は、請求項24に記載の配布センタであって、前記配布部は、可搬媒体、もしくは記録媒体、もしくは通信路、もしくは放送網を用いてデータを配布すること、を特徴とする。

請求項26における発明は、請求項24または請求項25に記載の配布センタであって、前記配布部はさらに、前記コンテンツ位置情報格納部が保持する前記コンテンツ位置情報を配布すること、を特徴とする。

### [0023]

請求項27における発明は、請求項24から請求項26のいずれか1項に記載の配布センタであって、前記配布センタはさらに、コンテンツ鍵を保持するコンテンツ鍵格納部と、前記コンテンツ鍵を基に、前記コンテンツを暗号化し、暗号化コンテンツを生成する第二暗号化部と、を備え、前記配布部は、前記コンテンツの替わりに前記暗号化コンテンツ

を配布すること、を特徴とする。

# [0024]

請求項28における発明は、請求項27に記載の配布センタであって、前記配布センタはさらに、一以上のデバイス鍵を保持する実行装置情報格納部と、前記デバイス鍵のそれぞれを基に、前記コンテンツ鍵を暗号化し、一以上の暗号化コンテンツ鍵を生成し、その一以上の前記暗号化コンテンツ鍵を結合した暗号化鍵束を生成する暗号化鍵束生成部と、を備え、前記配布部はさらに、前記暗号化鍵束を配布すること、を特徴とする。

### $[0 \ 0 \ 2 \ 5]$

請求項29における発明は、請求項27または請求項28に記載の配布センタであって、前記配布センタはさらに、前記コンテンツ鍵を基に、前記コンテンツ位置情報を暗号化し、暗号化コンテンツ位置情報を生成する暗号化部を備え、前記配布部はさらに、前記暗号化コンテンツ位置情報を配布すること、を特徴とする。

請求項30における発明は、請求項24から請求項29のいずれか1項に記載の配布センタであって、前記コンテンツ位置情報格納部は、m個(mは2以上の自然数)の前記コンテンツ位置情報及び前記コンテンツを保持し、前記認証情報生成部は、m個の前記コンテンツ位置情報及び前記コンテンツを基に、m個の前記代表部分コンテンツを取得し、m個の前記代表部分コンテンツ及び前記認証情報生成情報を基に、m個の認証情報を生成し、前記受信部は、前記コンテンツ位置情報と前記認証情報のm組を配布すること、を特徴とする。

# [0026]

請求項31における発明は、請求項24から請求項30のいずれかに1項記載の配布センタであって、前記認証情報は、前記代表部分コンテンツに対するデジタル署名であること、を特徴とする。

請求項32における発明は、請求項24から請求項30のいずれか1項に記載の配布センタであって、前記認証情報は、前記代表部分コンテンツに対するハッシュ値のデジタル署名であること、を特徴とする。

# [0027]

請求項33における発明は、請求項24から請求項32のいずれか1項に記載の配布センタであって、前記認証情報生成情報は、デジタル署名方式の署名生成鍵であること、を特徴とする。

請求項34における発明は、請求項24から請求項33のいずれか1項に記載の配布センタであって、前記配布部はさらに、無効化された前記検証情報に関する情報である無効検証情報を配布すること、を特徴とする。

### [0028]

請求項35における発明は、請求項24から請求項34のいずれか1項に記載の配布センタであって、前記配布センタはさらに、前記コンテンツ位置情報を生成し、前記コンテンツ位置情報格納部に格納するコンテンツ位置情報生成部を備えること、を特徴とする。請求項36における発明は、請求項35に記載の配布センタであって、前記コンテンツ位置情報生成部はさらに、外部からの要求情報を基に、前記コンテンツ位置情報を生成すること、を特徴とする。

# [0029]

請求項37における発明は、請求項35に記載の配布センタであって、前記コンテンツ位置情報生成部はさらに、ランダムに前記コンテンツ位置情報を生成すること、を特徴とする。

請求項38における発明は、コンテンツを実行、もしくは再生するコンテンツ実行方法であって、前記コンテンツ実行方法は、前記コンテンツの一部分である代表部分コンテンツを特定するコンテンツ位置情報を保持するステップと、前記コンテンツと前記コンテンツ位置情報を基に特定される前記代表部分コンテンツに対応する認証情報と、を外部から取得するステップと、認証情報を検証するための検証情報を保持するステップと、前記コンテンツ及び前記コンテンツ位置情報を基に、前記代表部分コンテンツを取得し、前記代

表部分コンテンツ及び前記認証情報及び前記検証情報を基に、前記コンテンツの実行開始、もしくは再生開始を許可するかどうかを決定するステップと、前記検証部で許可した場合にのみ、前記コンテンツを実行開始、もしくは再生開始するステップと、を含むことを特徴とする。

# [0030]

請求項39における発明は、コンテンツを実行、もしくは再生するコンテンツ実行プログラムであって、前記コンテンツ実行プログラムは、前記コンテンツの一部分である代表部分コンテンツを特定するコンテンツ位置情報を保持するステップと、前記コンテンツ位置情報を基に特定される前記代表部分コンテンツに対応する認証情報と、を外部から取得するステップと、認証情報を検証するための検証情報を保持するステップと、前記コンテンツ及び前記コンテンツ位置情報を基に、前記代表部分コンテンツを取得し、前記代表部分コンテンツ及び前記認証情報及び前記検証情報を基に、前記コンテンツの実行開始、もしくは再生開始を許可するかどうかを決定するステップと、前記検証部で許可した場合にのみ、前記コンテンツを実行開始、もしくは再生開始するステップと、を備えることを特徴とする。

# $[0\ 0\ 3\ 1]$

請求項40における発明は、請求項39に記載のプログラムを記録した媒体であることを特徴とする。

請求項41における発明は、コンテンツを実行、もしくは再生するコンテンツ実行装置の集積回路であって、前記集積回路は、前記コンテンツの一部分である代表部分コンテンツを特定するコンテンツ位置情報を保持するコンテンツ位置情報格納部と、前記コンテンツと前記コンテンツ位置情報を基に特定される前記代表部分コンテンツに対応する認証情報と、を外部から取得する取得部と、認証情報を検証するための検証情報を保持する検証情報格納部と、前記コンテンツ及び前記コンテンツ位置情報を基に、前記代表部分コンテンツを取得し、前記代表部分コンテンツ及び前記認証情報及び前記検証情報を基に、前記コンテンツの実行開始、もしくは再生開始を許可するかどうかを決定する検証部と、前記検証部で許可した場合にのみ、前記コンテンツを実行開始、もしくは再生開始する実行部と、を備えることを特徴とする。

# [0032]

請求項42における発明は、コンテンツを配布するコンテンツ配布方法であって、前記コンテンツ配布方法は、認証情報生成情報を保持するステップと、前記コンテンツを入力するステップと、前記コンテンツの一部分である代表部分コンテンツを特定するコンテンツ位置情報を保持するステップと、前記コンテンツ及び前記コンテンツ位置情報を基に、前記代表部分コンテンツを取得し、前記代表部分コンテンツ及び前記認証情報生成情報を基に、認証情報を生成するステップと、前記コンテンツと、前記認証情報と、を配布するステップと、を含むことを特徴とする。

### [0033]

請求項43における発明は、コンテンツを配布する処理をコンピュータに実行させるプログラムであって、前記コンテンツ配布プログラムは、前記コンテンツを入力するステップと、認証情報生成情報を保持するステップと、前記コンテンツの一部分である代表部分コンテンツを特定するコンテンツ位置情報を保持するステップと、前記コンテンツ及び前記コンテンツ位置情報を基に、前記代表部分コンテンツを取得し、前記代表部分コンテンツ及び前記認証情報生成情報を基に、認証情報を生成するステップと、前記コンテンツと、前記認証情報と、を配布するステップと、を含むことを特徴とする。

### $[0\ 0\ 3\ 4]$

請求項44における発明は、請求項43に記載のプログラムを記録した媒体であることを特徴とする。

請求項45における発明は、コンテンツを配布する配布センタにおける集積回路であって、前記集積回路は、前記コンテンツを入力する入力部と、認証情報生成情報を保持する認証情報生成情報格納部と、前記コンテンツの一部分である代表部分コンテンツを特定す

るコンテンツ位置情報を保持するコンテンツ位置情報格納部と、前記コンテンツ及び前記コンテンツ位置情報を基に、前記代表部分コンテンツを取得し、前記代表部分コンテンツ及び前記認証情報生成情報を基に、認証情報を生成する認証情報生成部と、前記コンテンツと、前記認証情報と、を配布する配布部と、を備えることを特徴とする。

### 【発明の効果】

[0035]

本発明の不正コンテンツ検知システムによれば、コンテンツを実行開始する前にのみ、コンテンツが正規の著作権者により配布されたコンテンツ(正規コンテンツ)なのか、正規の著作権者以外により配布されたコンテンツ(不正コンテンツ)なのかを検証し、コンテンツの実行中にはその検証を行わないようにしたため、コンテンツ実行中の実行装置の処理負荷を軽減しつつ、不正コンテンツの実行を停止することが出来るようになった。

【発明を実施するための最良の形態】

[0036]

以下本発明の実施の形態について、図面を参照しながら説明する。

(実施の形態1)

図1は、本発明の実施の形態1における不正コンテンツ検知システムの構成図である。図1において、配布センタ10は外部からコンテンツCNTを受け取り、後述する実行装置12がコンテンツCNTを実行するために必要となる情報を後述する可搬媒体11に記録するものであり、可般媒体11は実行装置12がコンテンツCNTを実行するために必要となる情報が記録されているものであり、複数の実行装置12は可搬媒体11に記録されている情報を用いて、コンテンツCNTを実行するものである。

[0037]

不正コンテンツ検知システム1は、配布センタ10(正規のコンテンツ提供者、著作権者)が、DVD-ROM等の可搬媒体11の配布手段によって、暗号化されたコンテンツCNTである暗号化コンテンツENCCNTと、コンテンツCNTを基に生成されるヘッダ情報HEADのデジタル署名である認証情報AUTHを、各実行装置12へ配布する。各実行装置12は、暗号化コンテンツENCCNTを復号化してコンテンツCNTを取得し、認証情報AUTHが配布センタ10によるヘッダ情報HEADの正規のデジタル署名であることと、ヘッダ情報HEADがコンテンツCNTを基に生成されたものであることを確認し、コンテンツCNTを実行開始する。

[0038]

以上が、本実施形態の概要である。以下に、本発明の不正コンテンツ検知システムの一 実施形態である不正コンテンツ検知システム1の詳細について説明を行う。

<不正コンテンツ検知システム1の構成>

不正コンテンツ検知システム1は、図1に示すように、配布センタ10と、可搬媒体11と、n個の実行装置12(nは1以上の自然数)から構成される。

[0039]

以下に、これらの構成要素について、詳細に説明する。まず、配布センタ10の構成と動作について述べ、続いて可搬媒体11の構成について述べ、最後に実行装置12の構成と動作について述べる。

<配布センタ10の構成>

配布センタ10は、図2に示すように、コンテンツ入力部1001、コンテンツ鍵生成部1002、実行装置情報格納部1003、暗号化鍵束生成部1004、コンテンツ位置情報生成部1005、ヘッダ情報生成部1006、認証情報生成情報格納部1007、認証情報生成部1008、暗号化部1009、配布部1010から構成される。

[0040]

(1) コンテンツ入力部1001

コンテンツ入力部1001は、外部からコンテンツCNTを入力出来るものである。コンテンツ入力部1001は、例えば、可搬媒体であるDVD-ROM等からコンテンツCNTは、例えば図3で示

すように、c 個の部分コンテンツC N T-1、・・・、C N T-c から構成されているとする。また、それぞれの部分コンテンツは、特定情報によって特定可能であるとする。この特定情報は、例えば、部分コンテンツの先頭を表す物理アドレスやセクタ情報、コンテンツの先頭からの経過時間などである。さらに、コンテンツC N T (部分コンテンツC N T-1、・・・、C N T-c) は、実行装置1 2 で実行可能なフォーマット形式であって、例えば、M P E G フォーマットによる動画データやM P 3 フォーマットによる音声データなどである。外部からコンテンツC N T が入力された場合、そのコンテンツC N T をコンテンツ鍵生成部 1 0 0 2 へ出力する。例えば、c は 1 0 0 0 0 0 0 であるが、c は 1 以上の自然数であればどのような値でも良い。

# $[0\ 0\ 4\ 1]$

(2) コンテンツ鍵生成部1002

コンテンツ鍵生成部1002は、コンテンツ入力部1001からコンテンツCNTが入力された場合、コンテンツ鍵CKを生成する。コンテンツ鍵CKを生成する方法としては、例えば、乱数を用いてランダムに生成する方法などがある。乱数を生成する方法については、非特許文献2が詳しい。そして、コンテンツ鍵CK及びコンテンツCNTを暗号化鍵束生成部1004へ出力する。なお、コンテンツ鍵CKはコンテンツCNT、及び、コンテンツ位置情報POSを暗号化、復号化するための鍵であり、暗号化部1009及び実行装置12におけるコンテンツ位置情報取得部124及び復号化部127で使用される。

### [0042]

(3) 実行装置情報格納部1003

実行装置情報格納部1003は、複数の実行装置12に与えられる鍵情報を保持するものである。図4は、実行装置情報格納部1003の一例を示しており、装置識別子AID1に対応付けられたデバイス鍵DK1と、装置識別子AID2に対応付けられたデバイス鍵DKnを保持している状態を示している。ここで、装置識別子AID1、・・・、AIDnのそれぞれは、複数の実行装置12のいずれかに対応付けられており、デバイス鍵DK1、・・・、DKnのそれぞれは、対応する実行装置12のデバイス鍵格納部122に格納されている鍵である。なお、デバイス鍵DK1、・・・、DKnはコンテンツ鍵CKを暗号化、復号化するための鍵であり、暗号化鍵束生成部1004及びコンテンツ鍵取得部123で用いられる。

# [0043]

(4)暗号化键束生成部1004

暗号化鍵束生成部1004は、コンテンツ鍵生成部1002からコンテンツ鍵CK及び コンテンツCNTが入力された場合、実行装置情報格納部1003にアクセスして複数の 実行装置12が持つ鍵情報を取得し、その鍵情報とコンテンツ鍵CKとを基に、暗号化鍵 東KBを生成するものである。暗号化鍵東KBは、各実行装置12がその暗号化鍵東KB と自身の保持する鍵を用いてコンテンツ鍵CKが取得出来るようなものであればどのよう なものでも良い。ここでは、簡単な例を挙げる。まず、各実行装置12はそれぞれ、装置 識別子とデバイス鍵の一組をいずれか保持しており、情報格納部1003には、図4のよ うに、実行装置12が保持する装置識別子とデバイス鍵の全ての組が格納されているとす る。そのような場合、暗号化鍵束KBは例えば以下のように生成される。実行装置情報格 納部1003から装置識別子AID1と対応するデバイス鍵DK1を取得する。そして、 デバイス鍵DK1を基にコンテンツ鍵CKを暗号化し、暗号化コンテンツ鍵ENCCK1 を生成し、装置識別子AID1に対応付ける。そして、他の装置識別子とデバイス鍵に対 しても同様の処理を行い、暗号化コンテンツ鍵ENCCK2、・・・、ENCCKnを生 成し、装置識別子AID2、・・・、AIDnに対応付ける。そのようにして、装置識別 子と対応する暗号化コンテンツ鍵をn組含む、図5のような暗号化鍵束KBを生成する。 このような暗号化鍵束KBの構成にすることによって、各実行装置12はその暗号化鍵束 KBと自身の保持するデバイス鍵を用いてコンテンツ鍵CKが取得出来るようになる。そ して、 暗 号 化 鍵 束 K B と コン テン ツ C N T と コン テン ツ 鍵 C K を コン テン ツ 位 置 情 報 生 成 部1005に出力する。なお、特許文献2などに記載の方法を用いることで、暗号化鍵束 KBの中の暗号化コンテンツ鍵の数を減らすことや、ある特定の実行装置では正しいコンテンツ鍵を取得出来ないようにして、実行装置を無効化することも出来る。また、暗号化鍵束生成部1004で使用する暗号アルゴリズムは、例えば、非特許文献1に記載のAES(Advanced Encryption Standard)方式などであり、実行装置12のコンテンツ鍵取得部123と同じ暗号アルゴリズムを用いる。

# [0044]

(5) コンテンツ位置情報生成部1005

コンテンツ位置情報生成部1005は、暗号化鍵束生成部1004から暗号化鍵束KBとコンテンツCNTとコンテンツ鍵CKとが入力される。そして、まずコンテンツCNTを構成する c 個の部分コンテンツCNT=1、・・・、CNT=cの中から、=0の部分コンテンツを選択し、それを代表部分コンテンツP1=CNTとする。ここでは、図6に例として、部分コンテンツCNT=3を代表部分コンテンツP1=CNTとした場合について示している。この c 個の部分コンテンツCNT=1、・・・、CNT=cの中から代表部分コンテンツを選択する方法としては、例えば、以下で説明するような3つの方法がある。

# [0045]

一つ目の方法は、コンテンツデータのある特徴点(例えば、MPEG動画データにおける I ピクチャやGOP など)を自動的に選択する方法である。二つ目は、乱数を用いてランダムに自動的に選択する方法である。この二つの方法においては、コンテンツ位置情報生成部 1005 は、図 2 で示すような外部から要求情報 R EQを受け取る機能や外部へコンテンツを出力する機能は必要はない。そして三つ目は、コンテンツ位置情報生成部 1005 は外部へコンテンツCNTの中の部分コンテンツを順番に実行する機能を有し、外部から(例えばユーザが)要求信号 R EQをコンテンツ位置情報生成部 1005 へ入力したときに実行している部分コンテンツを代表部分コンテンツとするものである。この三つ目の方法は、コンテンツ位置情報生成部 1005 がディスプレイやキーボードなどの入出力装置を備えることによって実現出来る。

# [0046]

# [0047]

(6) ヘッダ情報生成部1006

へッダ情報生成部1006は、コンテンツ位置情報生成部1005から、代表部分コンテンツと特定情報のk組{P1-CNT、ADDR1}、{P2-CNT、ADDR2}、・・・、{Pk-CNT、ADDRk}と暗号化鍵束KBとコンテンツCNTとコンテンツ鍵CKとが入力された場合、以下のようにして、ヘッダ情報HEADを生成する。まず、代表部分コンテンツと特定情報の各組に対して、特定情報識別子を生成する。特定情報識別子を生成する方法としては、自然数を順番に割り当てていく(1、2、・・・、k)方法や、乱数を用いてランダムに割り当てる方法などがある。ここで、各組に対して生

成した特定情報識別子をそれぞれ、ADDRID1、ADDRID2、・・・ADDRI Dkとし、次のように特定情報識別子と代表部分コンテンツと特定情報とが対応している とする。 {ADDRID1、P1—CNT、ADDR1}、 {ADDRID2、P2—C NT、ADDR2}、・・・、{ADDRIDk、Pk=CNT、ADDRk}。続いて 、特定情報識別子と代表部分コンテンツと特定情報の各組に対して、代表部分コンテンツ のハッシュ値を計算する。代表部分コンテンツのハッシュ値を求める方法としては、例え ば一方向性関数を用いる方法があり、非特許文献 1 に記載のSHA-1 (Secure Hash Algorithm-1) アルゴリズムやブロック暗号を用いたCBC-MA C (Cipher Block Chaining — Message Authen tication Code)などがあり、実行装置12のコンテンツ検証部128で用 いる方法と同じものを用いる。ここで、各組に対して計算したハッシュ値をそれぞれ、H ASH1、HASH2、・・・HASHkとし、次のように特定情報識別子と代表部分コ ンテンツと特定情報とハッシュ値が対応しているとする。{ADDRID1、P1—CN T、ADDR1、HASH1}、{ADDRID2、P2—CNT、ADDR2、HAS H2 \  $\cdot \cdot \cdot \cdot \cdot \cdot \cdot \cdot \{ADDRIDk \cdot Pk - CNT \cdot ADDRk \cdot HASHk\}$   $\circ \in \mathcal{E}$ 、その中から特定情報識別子と特定情報だけを抽出し、図7で示すような、特定情報識別 子と特定情報とを含むコンテンツ位置情報POS={ADDRID1、ADDR1}、{ ADDRID2、ADDR2}、・・・、{ADDRIDk、ADDRk}を生成する。 また、特定情報識別子とハッシュ値だけを抽出し、図8で示すような、特定情報識別子と ハッシュ値とを含むヘッダ情報HEAD={ADDRID1、HASH1}、{ADDR ID2、HASH2}、・・・、{ADDRIDk、HASHk}を生成する。そして、 コンテンツ位置情報POSとヘッダ情報HEADと暗号化鍵束KBとコンテンツCNTと コンテンツ鍵CKとを認証情報生成部1008へ出力する。

# [0048]

(7)認証情報生成情報格納部1007

認証情報生成情報格納部1007は、ヘッダ情報HEADの認証情報AUTHを生成するための、認証情報生成情報GENAUTHを保持するものである。この認証情報生成情報GENAUTHは、例えば、デジタル署名の署名生成鍵である。認証情報生成情報GENAUTHに対応する検証情報VERは、実行装置12の検証情報格納部125に格納されている。この検証情報VERは、例えば、デジタル署名の署名検証鍵である。また、デジタル署名アルゴリズムは、例えば、非特許文献1に記載のDSA(Digital Signature Algorithm)方式などである。

### [0049]

(8)認証情報生成部1008

認証情報生成部1008は、ヘッダ情報生成部1006からコンテンツ位置情報POSとヘッダ情報HEADと暗号化鍵束KBとコンテンツCNTとコンテンツ鍵CKが入力された場合、以下のようにして、ヘッダ情報HEADに対する認証情報AUTHを生成する。まず、認証情報生成情報格納部1007にアクセスして、認証情報生成情報GENAUTHを取得する。そして、ヘッダ情報HEADと認証情報生成情報GENAUTHを用いて、ヘッダ情報HEADの認証情報AUTHを生成する。なお、認証情報AUTHの生成方法の一例は、デジタル署名アルゴリズムであり、具体的には例えば非特許文献1に記載のDSA方式などであり、実行装置12のコンテンツ検証部128で用いるデジタル署名検証アルゴリズムと同じデジタル署名アルゴリズムを用いる。そして、コンテンツ位置情報POSとヘッダ情報HEADと暗号化鍵束KBと認証情報AUTHとコンテンツCNTとコンテンツ鍵CKとを暗号化部1009へ出力する。

### [0050]

(9)暗号化部1009

暗号化部1009は、認証情報生成部1008からコンテンツ位置情報POSとヘッダ情報HEADと暗号化鍵束KBと認証情報AUTHとコンテンツCNTとコンテンツ鍵CKとが入力された場合、以下のようにして暗号化コンテンツENCCNTと暗号化コンテ

ンツ位置情報ENCPOSを生成する。まず、コンテンツ鍵CKを基に、コンテンツCN Tを暗号化し、暗号化コンテンツENCCNTを生成する。この暗号化コンテンツENC CNTの生成方法としては、例えば、以下のような方法がある。まず、コンテンツ鍵CK を用いて部分コンテンツCNT - 1 を暗号化し、暗号化部分コンテンツENCCNT - 1 を生成する。続いて、同じコンテンツ鍵CKを用いて部分コンテンツCNT — 2を暗号化 し、暗号化部分コンテンツENCCNT—2を生成する。これを繰り返して、図9で示す ような暗号化部分コンテンツENCCNT—1、・・・、ENCCNT—cから構成され る暗号化コンテンツを生成する。また、コンテンツ鍵CKを基に、コンテンツ位置情報P OSを暗号化し、暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSを生成する。そして、暗号化鍵 東KBとへッダ情報HEADと暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSと認証情報AUT Hと暗号化コンテンツENCCNTを配布部1010へ出力する。なお、暗号化部100 9で使用する暗号アルゴリズムは、例えば、非特許文献1に記載のAES方式などであり 、実行装置12のコンテンツ位置情報取得部124及び復号化部127と同じ暗号アルゴ リズムを用いる。さらに、暗号化コンテンツENCCNTの生成方法として、各部分コン テンツに対して、全て一つの同じコンテンツ鍵CKで暗号化していたが、非特許文献1に 記載のブロック暗号のモードを利用してもよい。例えば、CBCモードやOFB(Out put Feedback) t-F, CFB (Cipher Feedback) t-F でもよく、さらに、ある一定間隔毎にあるモード(例:CBCモード)の初期値を初期化 するようにしたものでも良い。

# $[0\ 0\ 5\ 1]$

(10)配布部1010

配布部1010は、暗号化部1009から入力された暗号化鍵束KBとヘッダ情報HEADと暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSと認証情報AUTHと暗号化コンテンツENCCNTを可搬媒体11へ記録するものである。

<配布センタ10の動作>

以上で、配布センタ10の構成について説明を行ったが、ここでは配布センタ10の動作の一例について、図10に示すフローチャートの処理を行う。なお、配布センタ10の動作に関しては、所望の結果が得られれば、各処理をどのような順番で行っても構わない

### [0052]

コンテンツ入力部1001は、外部から入力されたコンテンツCNTをコンテンツ鍵生成部1002へ出力し、コンテンツ鍵生成部1002は、コンテンツ鍵CKを生成し、コンテンツ鍵CK及びコンテンツCNTを暗号化鍵束生成部1004へ出力する(ステップS101)。

暗号化鍵束生成部1004は、コンテンツ鍵生成部1002からコンテンツ鍵CK及びコンテンツCNTを入力され、実行装置情報格納部1003にアクセスして複数の実行装置12が持つ鍵情報を取得し、その鍵情報とコンテンツ鍵CKとを基に、暗号化鍵束KBを生成する。そして、暗号化鍵束KBとコンテンツCNTとコンテンツ鍵CKをコンテンツ位置情報生成部1005に出力する(ステップS102)。

# [0053]

コンテンツ位置情報生成部1005、暗号化鍵東生成部1004から暗号化鍵東KBとコンテンツCNTとコンテンツ鍵CKを入力され、k個の代表部分コンテンツを選択し、そのk個の代表部分コンテンツに対応する特定情報を取得する。そして、その代表部分コンテンツと特定情報のk組を、暗号化鍵東KBとコンテンツCNTとコンテンツ鍵CKとあわせて、ヘッダ情報生成部1006へ出力する(ステップS103)。

### [0054]

ヘッダ情報生成部1006は、コンテンツ位置情報生成部1005から、代表部分コンテンツと特定情報のk組と暗号化鍵束KBとコンテンツCNTとコンテンツ鍵CKとが入力された場合、代表部分コンテンツと特定情報の各組に対して、特定情報識別子を生成する。続いて、特定情報識別子と代表部分コンテンツと特定情報の各組に対して、代表部分

コンテンツのハッシュ値を計算する。そして、その中から特定情報識別子と特定情報だけを抽出し、特定情報識別子と特定情報とを含むコンテンツ位置情報POSと、特定情報識別子とハッシュ値とを含むヘッダ情報HEADを生成する。そして、コンテンツ位置情報POSとヘッダ情報HEADと暗号化鍵束KBとコンテンツCNTとコンテンツ鍵CKとを認証情報生成部1008へ出力する(ステップS104)。

# [0055]

認証情報生成部1008は、ヘッダ情報生成部1006からコンテンツ位置情報POSとヘッダ情報HEADと暗号化鍵束KBとコンテンツCNTとコンテンツ鍵CKとが入力された場合、認証情報生成情報格納部1007にアクセスして、認証情報生成情報GENAUTHを取得する。そして、ヘッダ情報HEADと認証情報生成情報GENAUTHとを用いて、ヘッダ情報HEADに対する認証情報AUTHを生成する。そして、コンテンツ位置情報POSとヘッダ情報HEADと暗号化鍵束KBと認証情報AUTHとコンテンツCNTとコンテンツ鍵CKとを暗号化部1009へ出力する(ステップS105)。

# [0056]

暗号化部1009は、認証情報生成部1008からコンテンツ位置情報POSとヘッダ情報HEADと暗号化鍵束KBと認証情報AUTHとコンテンツCNTとコンテンツ鍵CKとが入力される。そして、コンテンツ鍵CKを基に、コンテンツCNTを暗号化し、暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSを生成する。そして、暗号化建束KBとヘッダ情報HEADと暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSと認証情報AUTHと暗号化コンテンツENCCNTとを配布部1010へ出力する(ステップS106)。

# [0057]

配布部1010は、暗号化部1009から入力された暗号化鍵束KBとヘッダ情報HEADと暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSと認証情報AUTHと暗号化コンテンツENCCNTとを可搬媒体11へ記録する(ステップS107)。

以上が、不正コンテンツ検知システム1の構成要素である配布センタ10の構成と動作である。続いて、可搬媒体11の構成について説明を行う。

# [0058]

<可般媒体11の構成>

可搬媒体11は、例えば、DVD-ROMやCD-ROM等のような可搬媒体であり、 図11に示すように、暗号化鍵束KBとヘッダ情報HEADと暗号化コンテンツ位置情報 ENCPOSと認証情報AUTHと暗号化コンテンツENCCNTとが配布センタ10に よって記録されているものとする。

### $[0\ 0\ 5\ 9\ ]$

以上が、不正コンテンツ検知システム1の構成要素である可般媒体11の構成である。 続いて、実行装置12の構成と動作について説明を行う。

<実行装置12の構成>

実行装置12は、図12に示すように、受信部121、デバイス鍵格納部122、コンテンツ鍵取得部123、コンテンツ位置情報取得部124、検証情報格納部125、検証部126、復号化部127、コンテンツ検証部128、実行部129とから構成される。

### [0060]

(1)受信部121

受信部121は、可搬媒体11に記録されているデータの読み取りを行い、暗号化鍵束 KBとヘッダ情報HEADと暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSと認証情報AUTH と暗号化コンテンツENCCNTとを受信する。そして、受信した暗号化鍵束KBとヘッダ情報HEADと暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSと認証情報AUTHと暗号化コンテンツENCCNTとをコンテンツ鍵取得部123へ出力する。

### $[0\ 0\ 6\ 1]$

(2) デバイス鍵格納部122

デバイス鍵格納部122は、配布センタ10の実行装置情報格納部1003の中の鍵情報の一部を保持するものであり、このデバイス鍵格納部122に与えられる鍵情報と、暗号化鍵束KBを用いて、コンテンツ鍵CKが取得出来るものである。例えば、実行装置情報格納部1003が図3のような場合、デバイス鍵格納部122には、例として装置識別子AIDiとデバイス鍵Ki(iは1からnのいずれか)が与えられる。

# [0062]

(3) コンテンツ鍵取得部123

コンテンツ鍵取得部123は、受信部121から暗号化鍵束KBとヘッダ情報HEADと暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSと認証情報AUTHと暗号化コンテンツENCCNTとが入力された場合、デバイス鍵格納部122に格納されている鍵情報及び暗号化鍵束KBを用いて、コンテンツ鍵CKを取得する。例えば、暗号化鍵束KBが図5のような場合で、デバイス鍵格納部122には装置識別子AIDiとデバイス鍵DKi(iは1からnのいずれか)が与えられている場合、コンテンツ鍵取得部123はデバイス鍵格納部122から装置識別子AIDiとデバイス鍵DKiを取得し、暗号化鍵束KBの中から装置識別子AIDiに対応する暗号化コンテンツ鍵ENCCKiを取得し、デバイス鍵DKiを基に、暗号化コンテンツ鍵ENCCKiを復号化することによって、コンテンツ鍵CKを取得する。そして、コンテンツ鍵CKとヘッダ情報HEADと暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSと認証情報AUTHと暗号化コンテンツENCCNTをコンテンツ位置情報取得部124へ出力する。

### [0063]

(4) コンテンツ位置情報取得部124

コンテンツ位置情報取得部124は、コンテンツ鍵取得部123からコンテンツ鍵CKとヘッダ情報HEADと暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSと認証情報AUTHと暗号化コンテンツENCCNTとが入力された場合、コンテンツ鍵CKを基に、暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSを復号化し、コンテンツ位置情報POSを取得する。そして、コンテンツ鍵CKとヘッダ情報HEADとコンテンツ位置情報POSと認証情報AUTHと暗号化コンテンツENCCNTとを検証部126へ出力する。

# $[0\ 0\ 6\ 4]$

(5) 検証情報格納部125

検証情報格納部125は、ヘッダ情報HEADに対する認証情報AUTHの正当性を検証するために必要な検証情報VERを保持するものである。この検証情報VERに対応する認証情報生成情報GENAUTHは、配布センタ10の認証情報生成情報格納部1007に格納されている。例えば、検証情報VERはデジタル署名アルゴリズムの署名検証鍵である。

### $[0\ 0\ 6\ 5]$

(6)検証部126

検証部126は、コンテンツ位置情報取得部124からコンテンツ鍵CKとヘッダ情報HEADとコンテンツ位置情報POSと認証情報AUTHと暗号化コンテンツENCCNTとが入力された場合、認証情報AUTHが発行センタ10によるヘッダ情報HEADの正しい認証情報であるかを検証する。例えば、以下のような流れで検証する。まず、検証情報格納部125に格納されている検証情報VERを取得する。そして、デジタル署名検証アルゴリズムを用いて、認証情報AUTHがヘッダ情報HEADの正しいデジタル署名であるかを検証する。このデジタル署名検証アルゴリズムは、配布センタ10の認証情報生成部1008で用いるデジタル署名生成アルゴリズムと同じデジタル署名アルゴリズムを同じデジタル署名アルゴリズムなどである。検証部126は、認証情報AUTHが発行センタ10によるヘッダ情報HEADの正しいデジタル署名である場合にのみ、コンテンツ鍵CKとヘッダ情報HEADとコンテンツ位置情報POSと暗号化コンテンツENCCNTを復号化部127へ出力す

### 【0066】

# (7)復号化部127

復号化部127は、検証部126からコンテンツ鍵CKとヘッダ情報HEADとコンテンツ位置情報POSと暗号化コンテンツENCCNTとが入力された場合、以下の処理を行う。まず、コンテンツ位置情報POSの一組目の特定情報識別子ADDRID1と特定情報ADDR1を抽出する。そして、暗号化コンテンツENCCNTの中から特定情報ADDR1が特定する暗号化代表部分コンテンツENCP1—CNTを取得し、コンテンツ鍵CKを基に復号化を行い、代表部分コンテンツP1—CNTを取得する。続いて、コンテンツ位置情報POSの二組目以降の特定情報識別子ADDRID2、・・・、ADDRIDRと特定情報ADDR2、・・・、ADDRkとを同様に抽出し、代表部分コンテンツとNCCNTと、由出されたk組の特定情報識別子ADDRID1、・・・ツをロンテンツENCCNTと、抽出されたk組の特定情報識別子ADDRID1、・・・フツ鍵CKと、をコンテンツ検証部128へ出力する。なお、復号化部127で使用する暗号アルゴリズムは、例えば、非特許文献1に記載のAES方式などであり、配布センタ10の暗号化部1009と同じ暗号アルゴリズムを用いる。

# $[0\ 0\ 6\ 7]$

(8) コンテンツ検証部128

コンテンツ検証部128は、復号化部127からヘッダ情報HEADとコンテンツCNTとk組の特定情報識別子ADDRID1、・・・、ADDRIDkと代表部分コンテンツとアーCNT、・・・、Pk—CNTと、コンテンツ鍵CKと、が入力された場合、まず、一組目の特定情報識別子ADDRID1と代表部分コンテンツP1—CNTに対して、そのハッシュ値又を計算する。代表部分コンテンツのハッシュ値を求める方法としては、例えば、一方向性関数を用いる方法があり、非特許文献1に記載のSHA—1アルゴリズム・ック暗号を用いたCBC—MACなどがあり、配布センタ10のヘッダ情報生成部1008万日に対応するハッシュ値HASH1と計算されたハッシュ値又が等しいンテンの確認する。もし、同じ値であれば、二組目以降の特定情報識別子と代表部分コンテンツに対しても、同様にしてハッシュ値を計算し、ヘッダ情報HEADの中の対応する特定に対しても、同様にしてハッシュ値を計算し、ヘッダ情報HEADの中の対応する特定の対応する。ここで、全組のハッシュ値が等しかった場合にのみまない、コンテンツ検証部128は実行部129へ暗号化コンテンツENCCNTとコンテンツ鍵CKと、を出力する。

### [0068]

(9) 実行部129

実行部129は、コンテンツ検証部128から入力された暗号化コンテンツENCCNTの中のc個の暗号化部分コンテンツENCCNT—1、・・・、ENCCNT—cを、コンテンツ鍵CKを基に逐次復号化を行って部分コンテンツを取得し、逐次その部分コンテンツを実行するものであり、例えばディスプレイやスピーカーを備えて動画コンテンツや音声コンテンツを再生する、別の可般媒体や記録媒体にコンテンツデータを出力する、コンテンツデータを紙などに印刷するなどがある

<実行装置12の動作>

以上で、実行装置12の構成について説明を行ったが、ここで実行装置12の動作について、図13に示すフローチャートを用いて説明する。なお、実行装置12の動作に関しては、所望の結果が得られれば、各処理をどのような順番で行っても構わない。

### [0069]

受信部121は、可搬媒体11に記録されているデータの読み取りを行い、暗号化鍵束 KBとへッダ情報HEADと暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSと認証情報AUTH と暗号化コンテンツENCCNTとをコンテンツ鍵取得部123へ出力する。そして、コンテンツ鍵取得部123は、入力された暗号化鍵束KB及びデバイス鍵格納部122が保持している鍵情報を用いて、コンテンツ鍵CKを取得する。そして、コンテンツ鍵CKと

ヘッダ情報HEADと暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSと認証情報AUTHと暗号化コンテンツENCCNTとをコンテンツ位置情報取得部124へ出力する(ステップS121)。

### $[0 \ 0 \ 7 \ 0]$

コンテンツ位置情報取得部124は、コンテンツ鍵取得部123からコンテンツ鍵CKとヘッダ情報HEADと暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSと認証情報AUTHと暗号化コンテンツENCCNTとを入力された場合、コンテンツ鍵CKを基に暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSを復号化し、コンテンツ位置情報POSを取得する。そして、コンテンツ鍵CKとヘッダ情報HEADとコンテンツ位置情報POSと認証情報AUTHと暗号化コンテンツENCCNTを検証部126へ出力する(ステップS122)。

# $[0 \ 0 \ 7 \ 1]$

検証部126は、コンテンツ位置情報取得部124からコンテンツ鍵CKとヘッダ情報HEADとコンテンツ位置情報POSと認証情報AUTHと暗号化コンテンツENCCNTを入力された場合、検証情報格納部125に格納されている検証情報VERを用いて、ヘッダ情報HEADに対する正しい認証情報AUTHであるかを検証する(ステップS123)。

# [0072]

検証部126は、認証情報AUTHがヘッダ情報HEADに対する発行センタ10の正しい認証情報である場合にのみ、コンテンツ鍵CKとヘッダ情報HEADとコンテンツ位置情報POSと暗号化コンテンツENCCNTを復号化部127へ出力し、ステップS125へ進む。もし、認証情報AUTHがヘッダ情報HEADに対する正しい認証情報ではない場合、処理を終了する(ステップS124)。

# [0073]

復号化部127は、検証部126からコンテンツ鍵CKとヘッダ情報HEADとコンテンツ位置情報POSと暗号化コンテンツENCCNTとを入力される。そして、コンテンツ鍵CKを基に、暗号化コンテンツENCCNTの中のk個の特定情報のそれぞれに対する暗号化代表部分コンテンツをそれぞれ復号化し、k個の代表部分コンテンツP1—CNT、・・、Pk—CNTを抽出する。そして、ヘッダ情報HEADと暗号化コンテンツENCCNTと、k組の特定情報識別子ADDRID1、・・・、ADDRIDkと代表部分コンテンツP1—CNT、・・・、Pk—CNTと、コンテンツ鍵CKと、をコンテンツ検証部128へ出力する(ステップS125)。

### $[0\ 0\ 7\ 4]$

コンテンツ検証部128は、復号化部127からヘッダ情報HEADと暗号化コンテンツENCCNTと、k組の特定情報識別子ADDRID1、・・・、ADDRIDkと代表部分コンテンツP1—CNT、・・・、Pk—CNTと、コンテンツ鍵CKと、を入力される。そして、各組の代表部分コンテンツに対して、そのハッシュ値を計算する(ステップS126)。

# [0075]

コンテンツ検証部128は、計算したハッシュ値と、ヘッダ情報HEADの中の特定情報識別子に対応するハッシュ値とが等しいかどうか確認し、もし、全てのハッシュ値が同じ値であれば、コンテンツ検証部128は実行部129へ暗号化コンテンツENCCNTとコンテンツ鍵CKを出力し、ステップS128へ進む。もし、一つでも値が一致しなければ、処理を終了する(ステップS127)。

### [0076]

実行部129は、コンテンツ検証部128から受け取った暗号化コンテンツENCCNTの中の暗号化部分コンテンツを、コンテンツ鍵を用いて逐次復号化し、その部分コンテンツを実行する(ステップS128)。

以上が、不正コンテンツ検知システム1の構成要素である実行装置12の構成と動作である。尚、コンテンツ鍵取得部123、コンテンツ位置情報取得部124、検証部126 等の各機能ブロックは典型的には集積回路であるLSIとして実現されていてもよい。こ れらは個別に1チップ化されても良いし、一部又は全てを含むように1チップ化されても 良い。

# [0077]

ここでは、LSIとしたが、集積度の違いにより、IC、システムLSI、スーパーLSI、ウルトラLSIと呼称されることもある。

また、集積回路化の手法はLSIに限るものではなく、専用回路又は汎用プロセサで実現してもよい。LSI製造後に、プログラムすることが可能なFPGA(Field Programmable Gate Array)や、LSI内部の回路セルの接続や設定を再構成可能なリコンフィギュラブル・プロセッサーを利用しても良い。

# [0078]

さらには、半導体技術の進歩又は派生する別技術によりLSIに置き換わる集積回路化の技術が登場すれば、当然、その技術を用いて機能ブロックの集積化を行ってもよい。バイオ技術の適応等が可能性としてありえる。

<不正コンテンツ検知システム1の効果>

以上、不正コンテンツ検知システム1について実施の形態に基づいて説明したが、この不正コンテンツ検知システム1においては、配布センタ10が、暗号化されたコンテンツCNTの中の、コンテンツ位置情報POSが特定する代表部分コンテンツに対応する認証情報AUTH(例えばデジタル署名)、及び、暗号化されたコンテンツ位置情報POSである暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSを可搬媒体11に記録するようにして、実行装置12が、コンテンツ位置情報POSを取得し、認証情報AUTHがコンテンツCNTの中のコンテンツ位置情報POSを取得し、認証情報AUTHがコンテンツCNTの中のコンテンツ位置情報POSが特定する代表部分コンテンツに対応する正規の認証情報であるかを検証し、正当な場合にのみ、コンテンツCNTの実行を開始するようにした。そうすることにより、実行装置12は、不正な認証情報AUTHが記録された可般媒体11のコンテンツCNTは実行開始しないようになり、不正コンテンツの配布を防止することが出来るようになった。

# [0079]

さらに、コンテンツ位置情報POSは暗号化されて可搬媒体11に記録されているため、不正者がコンテンツCNTの中のコンテンツ位置情報POSが特定する代表部分コンテンツのみを差し替えようとする攻撃が適用不可能となる。また、実行装置12は、認証情報AUTHの正当性の検証を、コンテンツCNTを実行開始する前に全て行うため、コンテンツCNTの実行中の特別な処理が必要なくなり、コンテンツCNTの実行中の処理負荷が軽減されるという効果を有する。

### [0800]

(実施の形態2)

図14は、本発明の実施の形態2の不正コンテンツ検知システムの構成図である。実施の形態2においては、実施の形態1と同様に、配布センタ20は外部からコンテンツCNTを受け取り、後述する実行装置22がコンテンツCNTを実行するために必要となる情報を後述する可般媒体21に記録するものであり、可般媒体21はコンテンツCNTを実行するために必要となる情報が記録されているものであり、複数の実行装置22は可般媒体21に記録されている情報を基にコンテンツCNTを実行するものである。

### [0081]

実施の形態1では、可搬媒体11はヘッダ情報と暗号化コンテンツ位置情報と認証情報とを1種類ずつ含んでいたが、実施の形態2での可搬媒体21では、ヘッダ情報と暗号化コンテンツ位置情報と認証情報とをそれぞれ複数種類含んでいる点が異なる。そして、各実行装置22は、可搬媒体21からその一部のヘッダ情報と暗号化コンテンツ位置情報と認証情報とを選択し、その選択したヘッダ情報と暗号化コンテンツ位置情報と認証情報のみを検証する点が実施の形態1と異なる。

# [0082]

以上が、本実施形態の概要である。以下に、本発明の不正コンテンツ検知システムの一

実施形態である不正コンテンツ検知システム2の詳細について説明を行う。

<不正コンテンツ検知システム2の構成>

不正コンテンツ検知システム2は、図14に示すように、配布センタ20と、可搬媒体21と、複数の実行装置22から構成される。

# [0083]

以下に、これらの構成要素について、詳細に説明する。まず、配布センタ20の構成と動作について述べ、続いて可搬媒体21の構成について述べ、最後に実行装置22の構成と動作について述べる。

<配布センタ20の構成>

配布センタ20は、図15に示すように、コンテンツ入力部1001、コンテンツ鍵生成部1002、実行装置情報格納部1003、暗号化鍵束生成部1004、コンテンツ位置情報生成部2005、ヘッダ情報生成部2006、認証情報生成情報格納部1007、認証情報生成部2008、暗号化部2009、配布部2010から構成される。なお、コンテンツ入力部1001、コンテンツ鍵生成部1002、実行装置情報格納部1003、暗号化鍵束生成部1004、認証情報生成情報格納部1007については、実施の形態1の配布センタ10と同じ構成要素であるため、説明を省略する。

### [0084]

(1) コンテンツ位置情報生成部2005

コンテンツ位置情報生成部2005において、実施の形態1のコンテンツ位置情報生成 部1005と異なる点についてのみ説明する。コンテンツ位置情報生成部1005では、 k個の代表部分コンテンツとk個の特定情報をそれぞれl種類のみ作成していたが、コン テンツ位置情報生成部2005においては、k個の代表部分コンテンツとk個の特定情報 をそれぞれm種類作成する点が異なる。そのm種類をそれぞれ { { P 1 - 1 - C N T 、 A DDR1=1 \ { P2=1=CNT \ ADDR2=1 } \ \ \ \ \ \ \ \ { Pk=1=CNT、ADDRk-1}}、{{P1-2-CNT、ADDR1-2}、{P2-2-CNT 、 A D D R 2 — 2 } 、 · · · 、 { P k — 2 — C N T 、 A D D R k — 2 } } 、 · · · · 、 { { P 1 - m - C N T A D D R 1 - m  $\{ P 2 - m - C N T A D D R 2 - m \}$ 、 { P k — m — C N T 、 A D D R k — m } } とする。そして、m 種類それぞれに対して、 ヘッダ識別子HEADID1、・・・、HEADIDmを生成し、それぞれに対応づける 。ヘッダ識別子を生成する方法としては、自然数を順番に割り当てていく(1、2、3、 ・・・、m)方法や、乱数を用いる方法などがある。その状態を、{HEADID1、{  $\{P k = 1 = C N T, A D D R k = 1\}\}$ ,  $\{H E A D I D 2, \{P 1 = 2 = C N T,$ ADDR1=2 \ \{ P2=2=CNT \ \ ADDR2=2 \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ Pk=2=CN  $T \setminus ADDRk=2$  }  $\cdot \cdot \cdot \cdot \setminus \{HEADIDm \setminus \{Pl=m=CNT \setminus ADDR1\}\}$ -m} 、 { P 2 -m - C N T 、 A D D R 2 -m} 、 · · · 、 { P k -m - C N T 、 A D D R k = m } } とする。そして、ヘッダ識別子とk個の代表部分コンテンツとk個の特定情 報をそれぞれm種類と、暗号化鍵束KBとコンテンツCNTとコンテンツ鍵CKとをあわ せて、ヘッダ情報生成部2006ヘ出力する。mは例えば10であるが、2以上の自然数 であればどのような値でも良い。

# [0085]

(2) ヘッダ情報生成部2006

へッダ情報生成部2006において、実施の形態1のヘッダ情報生成部1006と異なる点についてのみ説明する。ヘッダ情報生成部1006では、k個の代表部分コンテンツとk個の特定情報の1種類に対してのみヘッダ情報を作成していたが、ヘッダ情報生成部2006においては、k個のヘッダ情報識別子とk個の代表部分コンテンツとk個の特定情報のm種類それぞれに対して、ヘッダ情報を作成(ヘッダ情報をm個)する点が異なる。それぞれのヘッダ情報を作成する方法は、実施の形態1のヘッダ情報生成部1006と同じ方法である。まず実施の形態1のヘッダ情報生成部1006と同様に、各代表部分コンテンツに対して、特定情報識別子とハッシュ値を作成した結果を以下のように表記する

• {HEADID1、{ADDRID1-1、P1-1-CNT、ADDR1-1、HA SH1-1 } \ {ADDRID2-1 \ P2-1-CNT \ ADDR2-1 \ HASH2 -1}  $\cdot \cdot \cdot \cdot \cdot \cdot \{ADDRIDk-1 \cdot Pk-1-CNT \cdot ADDRk-1 \cdot HASH$ k=1} \ {HEADID2 \ {ADDRID1 = 2 \ P1 = 2 = CNT \ ADDR1 HASH2-2}  $\cdot \cdot \cdot \cdot \cdot \cdot \cdot \{ADDRIDk-2 \setminus Pk-2-CNT \setminus ADDRk-2$  $CNT \setminus ADDR1 = m \setminus HASH1 = m$ } \ {  $ADDRID2 = m \setminus P2 = m = CNT$ ADDR2-m ABH2-m  $\cdots$  ADDRIDk-m Pk-m-CNT、ADDRk-m、HASHk-m} } 。そして、実施の形態1のヘッダ情報生成部1 006と同様の処理に、その中から、ヘッダ識別子と特定情報識別子と特定情報だけを抽 出し、特定情報識別子と特定情報とを含むコンテンツ位置情報をm種類(POS—1、・ ・・、POS-m) それぞれヘッダ識別子(HEADID1、・・・、HEADIDm) と対応づけて生成する。また、同様にその中から、ヘッダ識別子と特定情報識別子とハッ シュ値だけを抽出し、特定情報識別子とハッシュ値とを含むm種類のヘッダ情報(HEA D-1、・・・、HEAD-m)をヘッダ識別子(HEADID1、・・・、HEADI Dm)と対応付けて生成する。そして、m種類のヘッダ識別子(HEADID1、・・・ 、HEADIDm)とm種類のコンテンツ位置情報(POS1、・・・、POSm)とm 種類のヘッダ情報(HEAD1、・・・、HEADm)と暗号化鍵束KBとコンテンツC NTとコンテンツ鍵CKとを認証情報生成部2008へ出力する。

### [0086]

(3)認証情報生成部2008

認証情報生成部2008において、実施の形態1の認証情報生成部1008と異なる点についてのみ説明する。認証情報生成部1008では、1つのヘッダ情報に対してのみ認証情報を作成していたが、認証情報生成部2008においては、m種類のヘッダ情報(HEAD1、・・・、HEADm)のそれぞれに対して、m種類の認証情報(AUTH1、・・・、AUTHm)を作成する点が異なる。そして、m種類のヘッダ識別子(HEADID1、・・・、HEADIDm)とm種類のコンテンツ位置情報(POS1、・・・、POSm)とm種類のヘッダ情報(HEAD1、・・・、HEADm)とm種類の認証情報(AUTH1、・・・、AUTHm)と暗号化鍵束KBとコンテンツCNTとコンテンツ鍵CKとを暗号化部2009へ出力する。

### [0087]

(4)暗号化部2009

暗号化部2009において、実施の形態1の暗号化部1009と異なる点についてのみ説明する。暗号化部1009では、1つのコンテンツ位置情報に対してのみ暗号化を行っていたが、暗号化部2009においては、m種類のコンテンツ位置情報(POS1、・・、POSm)のそれぞれに対して暗号化を行い、m種類の暗号化コンテンツ位置情報(ENCPOS1、・・・、ENCPOSm)を作成する点が異なる。そして、m種類のヘッダ識別子(HEADID1、・・・、HEADIDm)とm種類のヘッダ情報(HEAD1、・・・、HEADm)とm種類の暗号化コンテンツ位置情報(ENCPOS1、・・、ENCPOSm)とm種類の認証情報(AUTH1、・・・、AUTHm)と暗号化建束KBと暗号化コンテンツENCCNTを配布部2010へ出力する。

### [0088]

(5)配布部2010

配布部2010は、暗号化部2009から入力されたm種類のヘッダ識別子(HEADID1、・・・、HEADIDm)とm種類のヘッダ情報(HEAD1、・・・、HEADm)とm種類の暗号化コンテンツ位置情報(ENCPOS1、・・・、ENCPOSm)とm種類の認証情報(AUTH1、・・・、AUTHm)と暗号化鍵束KBと暗号化コンテンツENCCNTとを可搬媒体21へ記録する。

[0089]

<配布センタ20の動作>

以上で、配布センタ20の構成について説明を行ったが、ここでは配布センタ20の動作の一例について、図16に示すフローチャートの処理を行う。なお、配布センタ20の動作に関しても、配布センタ10同様、所望の結果が得られれば、各処理をどのような順番で行っても構わない。

# [0090]

ステップS101と同じ動作であるため、説明を省略する(ステップS201)。ステップS102と同じ動作であるため、説明を省略する(ステップS202)。

# $[0\ 0\ 9\ 1]$

へッダ情報生成部2006は、コンテンツ位置情報生成部2005から、m種類のヘッダ識別子(HEADID1、・・・、HEADIDm)と、k組の代表部分コンテンツと特定情報をm種類と、暗号化鍵束KBとコンテンツCNTとコンテンツ鍵CKとが入力された場合、特定情報の各々に対して、特定情報識別子を生成する。続いて、特定情報識別子を代表部分コンテンツと特定情報の各組に対して、代表部分コンテンツのハッシュ値を計算する。そして、その中から特定情報識別子と特定情報とだけを抽出し、特定情報識別子と特定情報とを含むコンテンツ位置情報をm種類と、特定情報識別子とハッシュ値とを含むヘッダ情報をm種類、それぞれヘッダ識別子と対応づけて生成する。そして、m種類のヘッダ情報をm種類、それぞれヘッダ識別子と対応づけて生成する。そして、m種類のヘッダ識別子(HEADI、・・・、HEADIDm)とm種類のコンテンツ位置情報(POSI、・・・、POSm)とm種類のヘッダ情報(HEADI、・・・、HEADIDm)と暗号化鍵束KBとコンテンツCNTとコンテンツ鍵CKとを認証情報生成部2008へ出力する(ステップS204)。

# [0092]

認証情報生成部 2008 は、ヘッダ情報生成部 2006 からm種類のヘッダ識別子(HEADIDI、・・・、HEADIDm)とm種類のコンテンツ位置情報(POS1、・・・、POSm)とm種類のヘッダ情報(HEADI、・・・、HEADm)と暗号化鍵束KBとコンテンツCNTとコンテンツ鍵CKとが入力された場合、認証情報生成情報格納部 1007 にアクセスして、認証情報生成情報GENAUTHを取得する。そして、m種類のヘッダ情報HEADI、・・・、HEADmと認証情報生成情報GENAUTHとを基に、m種類の認証情報AUTHI、・・・、AUTHmをそれぞれ生成する。そして、m種類のヘッダ識別子(HEADIDI、・・・、HEADIDm)とm種類のコンテンツ位置情報(POSIDI、・・・、POSIDm)とm種類のヘッダ情報(HEADI、・・・、HEADm)とm種類のペッダ情報(HEADI、・・・、HEADm)とm種類のペッダ情報(HEADI、・・・、HEADm)とm種類のペッダ情報(AUTHI、・・・、AUTHm)と暗号化鍵束KBとコンテンツCNTとコンテンツ鍵CKとを暗号化部 2009 へ出力する(ステップ 2050

### [0093]

暗号化部2009は、認証情報生成部2008からm種類のヘッダ識別子(HEADID1、・・・、HEADIDm)とm種類のコンテンツ位置情報(POSID1、・・・、POSIDm)とm種類のヘッダ情報(HEAD1、・・・、HEADm)とm種類の認証情報(AUTH1、・・・、AUTHm)と暗号化鍵束KBとコンテンツCNTとコンテンツ鍵CKとが入力される。そして、コンテンツ鍵CKを基に、コンテンツCNTを暗号化し、暗号化コンテンツENCCNTを生成し、同様にコンテンツ鍵CKを基に、m種類のコンテンツ位置情報POS1、・・・、POSmを暗号化し、m種類の暗号化コンテンツ位置情報ENCPOS1、・・・、ENCPOSmを生成する。そして、暗号化鍵

東KBとm種類のヘッダ識別子(HEADID1、・・・、HEADIDm)とm種類のヘッダ情報(HEAD1、・・・、HEADm)とm種類の暗号化コンテンツ位置情報(ENCPOSID1、・・・、ENCPOSIDm)とm種類の認証情報(AUTH1、・・・、AUTHm)と暗号化コンテンツENCCNTとを配布部2010へ出力する(ステップS206)。

# [0094]

配布部2010は、暗号化部2009から入力された暗号化鍵束KBとm種類のヘッダ識別子(HEADID1、・・・、HEADIDm)とm種類のヘッダ情報(HEADI、・・・、HEADM)とm種類の暗号化コンテンツ位置情報(ENCPOSID1、・・、ENCPOSIDm)とm種類の認証情報(AUTH1、・・・、AUTHm)と暗号化コンテンツENCCNTとを可搬媒体21へ記録する(ステップS207)。

# [0095]

以上が、不正コンテンツ検知システム2の構成要素である配布センタ20の構成と動作である。続いて、可搬媒体21の構成について説明を行う。

### <可般媒体21の構成>

可搬媒体21は、例えば、DVD-ROMやCD-ROM等のような可搬媒体であり、 図17に示すように、暗号化鍵束KBとm種類のヘッダ識別子HEADID1、・・・、 HEADIDmとm種類のヘッダ情報HEAD1、・・・、HEADmとm種類の暗号化 コンテンツ位置情報ENCPOS1、・・・、ENCPOSmとm種類の認証情報AUT H1、・・・、AUTHmと暗号化コンテンツENCCNTとが、配布センタ20によっ て記録されているものである。

# [0096]

以上が、不正コンテンツ検知システム2の構成要素である可搬媒体21の構成である。 続いて、実行装置22の構成と動作について説明を行う。

# <実行装置22の構成>

実行装置22は、図18に示すように、受信部221、デバイス鍵格納部122、コンテンツ鍵取得部123、コンテンツ位置情報取得部124、検証情報格納部125、検証部126、復号化部127、コンテンツ検証部128、実行部129とから構成される。なお、デバイス鍵格納部122、コンテンツ鍵取得部123、コンテンツ位置情報取得部124、検証情報格納部125、検証部126、復号化部127、コンテンツ検証部128、実行部129については、実施の形態1の実行装置12と同じ構成要素であるため、説明を省略する。

### [0097]

### (1)受信部221

受信部221は、まず、m種類のヘッダ識別子HEADID1、・・・、HEADID mの中から一種類のヘッダ識別子を選択する。m種類のヘッダ識別子HEADID1、・ ・・、HEADIDmから一種類のヘッダ識別子を選択する方法は、乱数を用いてランダ ムに選択する方法や、前回選択したヘッダ識別子を記憶しておくことによってHEADI D 1 から順番に一つ一つ選択していく方法などがある。ここでは、HEAD I D i (HE ADIDiはHEADID1、・・・、HEADIDmのいずれか)を選択したとする。 そして、可搬媒体21に記録されているデータの読み取りを行い、暗号化鍵束KBとヘッ ダ識別子HEADIDiに対応するヘッダ情報HEADi(HEADiはHEAD1、・ ・・、HEADmのいずれか)と暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSi(ENCPO SiはENCPOS1、・・・、ENCPOSmのいずれか)と認証情報AUTHi(A UTHiはAUTH1、・・・、AUTHmのいずれか)と暗号化コンテンツENCCN Tを取得する。そして、その取得したヘッダ情報HEADiと暗号化コンテンツ位置情報 ENCPOSiと認証情報AUTHiをそれぞれ、ヘッダ情報HEAD、暗号化コンテン ツ位置情報ENCPOS、認証情報AUTH、とする。そして、暗号化鍵束KBとヘッダ 情報HEADと暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSと認証情報AUTHと暗号化コン テンツENCCNTをコンテンツ鍵取得部123へ出力する。

# [0098]

<実行装置22の動作>

以上で、実行装置22の構成について説明を行ったが、ここで実行装置22の動作について、図19に示すフローチャートを用いて説明する。なお、実行装置22の動作に関しても、実行装置12同様、所望の結果が得られれば、各処理をどのような順番で行っても構わない。

# [0099]

受信部221は、まず、m種類のヘッダ識別子HEADID1、・・・、HEADIDmから一種類のヘッダ識別子を選択する。ここでは、HEADIDi(HEADIDiはHEAD1、・・・、HEADmのいずれか)を選択したとする。そして、可般媒体21に記録されているデータの読み取りを行った、暗号化鍵束KBとヘッダ情報HEADiと暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSiと認証情報AUTHiと暗号化コンテンツENCCNTを、暗号化鍵束KBとヘッダ情報HEADと暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSと認証情報AUTHと暗号化コンテンツをNCCNTとして、コンテンツ鍵取得部123へ出力する。そして、コンテンツ鍵取得部123は、入力された暗号化鍵束KB、及び、デバイス鍵格納部122に格納されている鍵情報を用いて、コンテンツ鍵CKを取得する。そして、コンテンツ鍵CKとヘッダ情報HEADと暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSと認証情報AUTHと暗号化コンテンツENCCNTをコンテンツ位置情報取得部124へ出力する(ステップS221)。

# $[0\ 1\ 0\ 0\ ]$

ステップS122と同じ動作であるので、説明を省略する(ステップS222)。

ステップS123と同じ動作であるので、説明を省略する(ステップS223)。

ステップS124と同じ動作であるので、説明を省略する(ステップS224)。

ステップS125と同じ動作であるので、説明を省略する(ステップS225)。

ステップS126と同じ動作であるので、説明を省略する(ステップS226)。

# $[0\ 1\ 0\ 1\ ]$

ステップS127と同じ動作であるので、説明を省略する(ステップS227)。

ステップS128と同じ動作であるので、説明を省略する(ステップS228)。

以上が、不正コンテンツ検知システム2の構成要素である実行装置22の構成と動作である。尚、コンテンツ鍵取得部123、コンテンツ位置情報取得部124、検証部126等の各機能ブロックは典型的には集積回路であるLSIとして実現されていてもよい。これらは個別に1チップ化されても良いし、一部又は全てを含むように1チップ化されても良い。

### $[0\ 1\ 0\ 2]$

ここでは、LSIとしたが、集積度の違いにより、IC、システムLSI、スーパーLSI、ウルトラLSIと呼称されることもある。

また、集積回路化の手法はLSIに限るものではなく、専用回路又は汎用プロセサで実現してもよい。LSI製造後に、プログラムすることが可能なFPGA(Field Programmable Gate Array)や、LSI内部の回路セルの接続や設定を再構成可能なリコンフィギュラブル・プロセッサー を利用しても良い。

# [0103]

さらには、半導体技術の進歩又は派生する別技術によりLSIに置き換わる集積回路化の技術が登場すれば、当然、その技術を用いて機能ブロックの集積化を行ってもよい。バイオ技術の適応等が可能性としてありえる。

<不正コンテンツ検知システム2の効果>

以上で、不正コンテンツ検知システム2について実施の形態に基づいて説明を行った。この不正コンテンツ検知システム2は、基本的に不正コンテンツ検知システム1と同様の効果を有するが、配布センタ20が、一つのコンテンツCNTに対し、複数の認証情報を可搬媒体21に記録するようにして、実行装置22が、コンテンツCNTの実行開始前に、複数の認証情報のいずれかの認証情報の正当性を検証し、それが正当な場合にのみ、コ

ンテンツCNTの実行を開始するようにした。つまり、複数の認証情報が可搬媒体21に記録されているため、不正コンテンツ検知システム1に比べて、不正者による認証情報の偽造がより困難となり、安全性をより向上させることが出来るという効果を有する。

### $[0\ 1\ 0\ 4\ ]$

<変形例>

上記に説明した実施の形態は、本発明の実施の一例であり、本発明はこの実施の形態に何ら限定されるものではなく、その旨を逸脱しない範囲において主な態様で実施し得るものである。以下のような場合も本発明に含まれる。

(1) 実施の形態1において、認証情報AUTHは、ヘッダ情報HEADのデジタル署名であったが、実行装置12においてヘッダ情報HEADの正当性を検証出来るものであれば、どのようなものでも良い。例えば、デジタル署名方式を用いずにAESなどの秘密鍵暗号を用いても同様のことが実現出来る。まず、認証情報生成情報格納部1007及び検証情報格納部125には、同じ鍵Kが与えられているとする。そして、認証情報生成部1008では、ヘッダ情報HEADを鍵Kを用いて暗号化した暗号文を認証情報AUTHとする。検証部126では、入力された認証情報AUTHを鍵Kを用いて復号化し、その復号結果が認証情報HEADと一致していてば、認証情報は正当であると判断する。このようにして、デジタル署名アルゴリズムを使用しなくても、ヘッダ情報の正当性を検証することが出来る。同様に、一方向性関数や鍵付き一方向性関数などを用いても同様に実現出来る。なお、実施の形態2においても、同様にデジタル署名アルゴリズムの替わりに、AESなどの秘密鍵暗号や一方向性関数や鍵付き一方向性関数などを利用出来る。

# [0105]

# [0106]

(3) 実施の形態1の可搬媒体11に記録される認証情報AUTHは、ヘッダ情報HEADに対する配布センタ10のデジタル署名であったが、k個(kは1以上の自然数)の代表部分コンテンツP1—CNT、・・・、Pk—CNTを連結した値に対する配布センタ10のデジタル署名であっても良い。

これは、可般媒体11には、図22で示すように、ヘッダ情報HEADと認証情報AUTHの替わりに、コンテンツ認証情報CNTAUTHを記録するようにし、コンテンツ認証情報CNTAUTHを記録するようにし、コンテンツ認証情報CNTAUTHが、図21で示すように、特定情報識別子とその特定情報識別子に対応する代表部分コンテンツのデジタル署名のk組から成り、さらに、実行装置12の検証部126では、ヘッダ情報HEADに対する認証情報AUTHの正当性を検証するのではなく、特定情報識別子に対応する代表部分コンテンツに対するデジタル署名(S1、・・、Sk)の正当性を検証するようにすることによって、実現出来る。

### $[0\ 1\ 0\ 7\ ]$

また、別の実現方法としては、コンテンツ認証情報CNTAUTHは、図21で示すように、各特定情報識別子に対応する代表部分コンテンツのそれぞれのデジタル署名を含んでいなくてもよく、図23で示すように、各特定情報識別子に対応する代表部分コンテンツを連結した一つの値に対するデジタル署名SIGを一つ含んでいてもよい。

こうすることにより、可般媒体11にヘッダ情報HEADを記録しなくてすむため、記録データのサイズを削減することが出来る。なお、実施の形態2においても、同様のことが実現出来る。

### $[0\ 1\ 0\ 8]$

(4) 実施の形態1の可搬媒体11には、暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSが記録されていたが、図24のように、可搬媒体11には、暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSを記録せずに、実行装置12のコンテンツ位置情報格納部に暗号化コンテンツ位置

情報ENCPOSを保持するようにして、コンテンツ位置情報取得部124は、コンテンツ位置情報格納部にアクセスして、暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSを取得するようにしてもよい。

### $[0\ 1\ 0\ 9\ ]$

また、可搬媒体11にはさらに、図25で示すように、コンテンツ位置情報POSを識別するコンテンツ位置情報識別子CNTAIDi(CNTAID1、・・・、CNTAIDgのいずれか、gは1以上の自然数)が記録されており、実行装置12のコンテンツ位置情報格納部は、コンテンツ位置情報離別子CNTAID1、・・・、CNTAIDgのそれぞれに対応する暗号化コンテンツ位置情報ENCPOS1、・・・、ENCPOSgを保持しており、コンテンツ位置情報取得部124は、コンテンツ位置情報格納部にアクセスして、コンテンツ位置情報識別子CNTAIDiに対応する暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSi(ENCPOS1、・・・、ENCPOSgのいずれか)を取得するようにしてもよい。

# $[0\ 1\ 1\ 0\ ]$

こうすることにより、可搬媒体11に暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSを記録する必要がなくなるため、記録データのサイズを削減することが出来る。なお、実施の形態2においても、同様のことが実現出来る。

なお、変形例(2)と組み合わせて、実行装置12のコンテンツ位置情報格納部には、暗号化コンテンツ位置情報ENCPOSではなく、暗号化されていないコンテンツ位置情報POSをそのまま格納しても良い。

# 

(5) 実施の形態1の認証情報AUTHは、図8のように、k組の特定情報識別子とハッシュ値に対する認証情報であったが、図26のように、k組の特定情報識別子とハッシュ値に加え、コンテンツ鍵CKの認証情報であっても良い。この場合、可搬媒体11に記録するヘッダ情報としては、図8のように、k組の特定情報識別子とハッシュ値のみにする。こうすることにより、コンテンツ鍵CKを持たないものは、認証情報AUTHの正当性すら検証出来なくなり、安全性がより高まる。なお、実施の形態2においても、同様のことが実現出来る。

### $[0\ 1\ 1\ 2]$

(6) 実施の形態1の認証情報AUTHは、図8のように、k組の特定情報識別子とハッシュ値に対する認証情報であったが、図27のように、k組の特定情報識別子とハッシュ値に加え、コンテンツCNTのサイズであるコンテンツサイズCNTSIZEに対する認証情報であっても良い。こうすることにより、コンテンツCNTのサイズも認証情報AUTHに影響するため、安全性がより高まる。なお、実施の形態2においても、同様のことが実現出来る。

### $[0\ 1\ 1\ 3\ ]$

(7) 実施の形態2の実行装置22の受信部221では、m種類のヘッダ識別子のうち、1種類のヘッダ識別子のみを選択していたが、1種類ではなく、c種類(cは2以上m以下の自然数)のヘッダ識別子を選択し、c種類のヘッダ情報と認証情報の正当性を検証するようにしてもよい。こうすることにより、ヘッダ情報と認証情報の正当性検証を一度にc回行うことが出来、処理時間は多くかかるが、安全性を向上させることが出来る。

### $[0\ 1\ 1\ 4\ ]$

- (8) 実施の形態1の可搬媒体11では、暗号化コンテンツENCCNTが記録されていたが、可搬媒体11には、暗号化されていないコンテンツCNTをそのまま記録するようにしても良い。こうすることにより、実行装置12で暗号化コンテンツENCCNTを復号化する必要がなくなる。なお、実施の形態2においても、同様のことが実現出来る。
- (9) 実施の形態1の配布センタ10は、図2で示すような構成に限るものではない。例えば、認証情報AUTHなどを可搬媒体11へ記録する配布部1010と、ヘッダ情報HEADに対する認証情報を生成する認証情報生成部1008とを、別の主体が行うようにしても良い。例えば、コンテンツCNTに対する認証情報を生成するのはコンテンツC

NTの正規の著作権者であり、認証情報AUTHなどを可般媒体11へ記録するのはディスク製造業者であるなど、が考えられる。なお、実施の形態2においても、同様のことが実現出来る。

### $[0\ 1\ 1\ 5\ ]$

(10) 実施の形態1の配布センタ10の認証情報生成情報格納部1007、及び、実行装置12の検証情報格納部125は、これに限るものではない。例えば、以下のような例が考えられる。

(i)一つの例として、認証情報生成情報格納部1007は、図28で示すように、1つの認証情報生成情報GENAUTHi(GENAUTHI、・・・、GENAUTHwのいずれか wは1以上の自然数)と対応する検証情報識別子VERIDiを保持しており、検証情報格納部125は、図29で示すように、w組の検証情報識別子(GENAUTHI、・・・、GENAUTHw)と、その検証情報識別子に対応する認証情報生成情報と対となる検証情報(VERI、・・・、VERw)を保持している場合が考えられる。この場合、配布センタ10の配布部1010は、可搬媒体11に、認証情報生成情報格納部1007に格納されている検証情報識別子GENAUTHiを加えて記録するようにして、さらに、実行装置12の検証部126は、可搬媒体11に記録されている検証情報別子GENAUTHiに対応する検証情報VERi(VERI、・・・、VERwのいずれか)を検証情報格納部125から取得し、その検証情報VERiを基に、認証情報AUTHを検証することになる。

# $[0\ 1\ 1\ 6]$

(i i )別の例として、認証情報生成情報格納部1 0 0 7 には、認証情報生成情報GENAUTHと対応する検証情報VERを保持しており、検証情報格納部1 2 5 には、何も保持してない場合が考えられる。この場合、配布センタ1 0 の配布部1 0 1 0 は、可搬媒体1 1 に、認証情報生成情報格納部1 0 0 7 に格納されている検証情報VERを加えて記録するようにして、さらに、実行装置1 2 の検証部1 2 6 は、可搬媒体1 1 に記録されている検証情報VERを基に、認証情報AUTHを検証することになる。

# $[0\ 1\ 1\ 7\ ]$

(iii)さらなる別の例として、認証情報生成情報格納部1007には、図30で示すように、認証情報生成情報GENAUTHと対応する検証情報VER、及び、第三者機関によって生成された検証情報VERに対する認証情報(例えばセンタによるデジタル署名)であるセンタ認証情報CAUTHを保持しており、検証情報格納部125は、図31で示すように、第三者機関の検証情報であるセンタ検証情報CVER(例えばセンタのジタル署名の署名検証鍵)を保持している場合が考えられる。なお、第三者機関の具体をしては、信頼出来る第三者機関(Trusted Party)や、鍵配布センタなどである。この場合、配布センタ10の配布部1010は、可搬媒体11に認証情報生成情報格納部1007に格納されている検証情報VER及びセンタ認証情報CAUTHを加えて記録するようにして、さらに、実行装置12の検証部126は、検証情報格納部125のセンタ検証情報CVERを用いて、可般媒体11に記録されているとり認証情報CAUTHが、検証情報VERに対する第三者機関の正規の認証情報であるかどうか検証し、その検証が成功した場合に、その検証情報VERを基に、認証情報AUTHを検証するようにすることになる。

# [0118]

このようにすることによって、配布センタ10が複数存在している場合にそれぞれの配布センタ10に別の検証情報を設定したとしても、実行装置12に予め各検証情報を保持しておく必要がなくなる。なお、実施の形態2においても、同様のことが実現出来る。

(11)変形例(10)において、実行装置12は、さらに、無効検証情報を外部から受信するようにしてもよい。例えば、変形例11の(i)の場合、無効検証情報には、検証情報識別子が含まれており、実行装置12には、外部から無効検証情報として検証情報識別子GENAUTHjを受信した場合に、検証情報格納部125に格納されている検証情報謝子GENAUTHjに対応する検証情報VERjを無効化する検証情報無効化部

を備えていてもよい。

# $[0\ 1\ 1\ 9]$

また、変形例(10)の(ii)及び(iii)の場合、無効検証情報には、検証情報が含まれており、実行装置12の検証情報格納部125は、外部から受信した無効検証情報として検証情報を保持しており、検証部126は、検証情報格納部125の無効検証情報に、可搬媒体11に記録されている検証情報が含まれていないか確認を行い、含まれている場合は、コンテンツCNTの実行開始を行わないようにしてもよい。

### $[0 \ 1 \ 2 \ 0]$

なお、実行装置12が外部から無効検証情報を受信する方法としては、可搬媒体11や記録媒体に記録されている無効検証情報を受信する方法や、ネットワークや放送網から無効検証情報をダウンロードする方法などがある。このようにすることによって、万が一、ある配布センタの認証情報生成情報が不正者に漏洩したとしても、その認証情報生成情報に対応する検証情報を無効検証情報に含めることによって、その漏洩した認証情報生成情報を無効化することが実現出来る。

# $[0 \ 1 \ 2 \ 1]$

(12)変形例(11)において、実行装置12は、最新の無効検証情報のみを検証情報格納部125に保持するようにしてもよい。例えば、無効検証情報には発行日が記載されており、実行装置12は、検証情報格納部125が保持する無効検証情報を検証情報格納部125に上書きするようにしてもよいし、また、無効検証情報には発行IDが記載されており、実行装置12は、検証情報格納部125が保持する無効検証情報よりも発行IDが最新の無効検証情報を受信した場合にのみ、受信した無効検証情報を検証情報格納部125に上書きするようにしてもよい。

# $[0\ 1\ 2\ 2\ ]$

(13) 実施の形態1のコンテンツCNTは、動画データや音声データなどのコンテンツであったが、コンピュータプログラムであっても良い。この場合、実行装置12は、コンピュータプログラムを実行するために必要なCPUやメモリ、ディスクなどを備えていれば良い。こうすることにより、実行装置12では、不正なコンピュータプログラムを実行開始しないようになるため、コンピュータウイルス等を防ぐ対策として有効となる。なお、実施の形態2においても、同様のことが実現出来る。

### $[0 \ 1 \ 2 \ 3]$

(14) 実施の形態1の配布センタ10では、コンテンツ位置情報生成部1005においてコンテンツCNTに対するコンテンツ位置情報POSを生成していたが、配布センタ10が一以上のコンテンツ位置情報POSを保持するコンテンツ位置情報格納部を有していて、コンテンツ位置情報生成部1005はコンテンツ位置情報格納部からいずれかのコンテンツ位置情報POSを取得するようにしても良い。こうすることにより、コンテンツ位置情報POSを予めまとめて作成しておくことが出来る。なお、実施の形態2においても、同様のことが実現出来る。

# [0124]

(15) 実施の形態1の配布センタ10では、コンテンツ鍵生成部1002においてコンテンツ鍵CKを生成していたが、配布センタ10が一以上のコンテンツ鍵CKを保持するコンテンツ鍵格納部を有していて、コンテンツ鍵生成部1002はコンテンツ鍵格納部からいずれかのコンテンツ鍵CKを取得するようにしても良い。こうすることにより、コンテンツ鍵CKを予めまとめて作成しておくことが出来る。なお、実施の形態2においても、同様のことが実現出来る。

### [0125]

(16) 実施の形態1の実行装置12のコンテンツ鍵取得部123では、暗号化鍵束KB、及びデバイス鍵格納部122に格納されている情報を用いて、コンテンツ鍵CKを取得していたが、配布センタ10がデバイス鍵格納部122の替わりに、コンテンツ鍵CKを保持するコンテンツ鍵格納部を有していて、コンテンツ鍵取得部123はコンテンツ鍵

格納部からコンテンツ鍵を取得するようにしても良い。この場合、発行センタ10は可般媒体11に暗号化鍵束KBを記録する必要はなく、実行装置12は暗号化鍵束KBを受信する必要もない。こうすることにより、可般媒体11に暗号化鍵束KBを記録しなくてすむため、記録データのサイズを削減することが出来る。なお、実施の形態2においても、同様のことが実現出来る。

# [0126]

(17) 実施の形態1において、配布センタ10は、可搬媒体11を介して実行装置12~コンテンツCNTに関する情報を配布していたが、これに限るものではない。例えば、配布センタ10と実行装置12がインターネット等のネットワークに接続されており、配布センタ10は、そのネットワークを介して実行装置12~コンテンツCNTに関する情報を配布してもよいし、他にもネットワークが放送網であってもよい。

# [0127]

# [0128]

(19)上記実施の形態及び上記変形例をそれぞれ組み合わせるとしてもよい。

### 【産業上の利用可能性】

### $[0 \ 1 \ 2 \ 9]$

本発明にかかる不正コンテンツ検知システムは、実行装置において、実行開始(再生開始)するコンテンツが、ある想定された者(例えば正規の著作権を有する会社)により配布されたコンテンツかどうかを検知できるという機能を有し、コンテンツの著作権保護が必要とされるシステム全般、特に記録媒体(例えば光ディスク)やネットワーク、放送網を用いたコンテンツ配布システムに有用である。

### $[0\ 1\ 3\ 0]$

さらに、コンテンツは、動画データや音声データなどに限らず、コンピュータプログラム等にも適用可能である。この場合、実行装置において、不正なコンピュータプログラム (例えばコンピュータウイルスを含むコンピュータプログラム)を実行開始しないように出来る。そのため、セキュアな処理環境を実現するコンピュータシステム全般、特にOS (Operating System)等としても有用である。

### 【図面の簡単な説明】

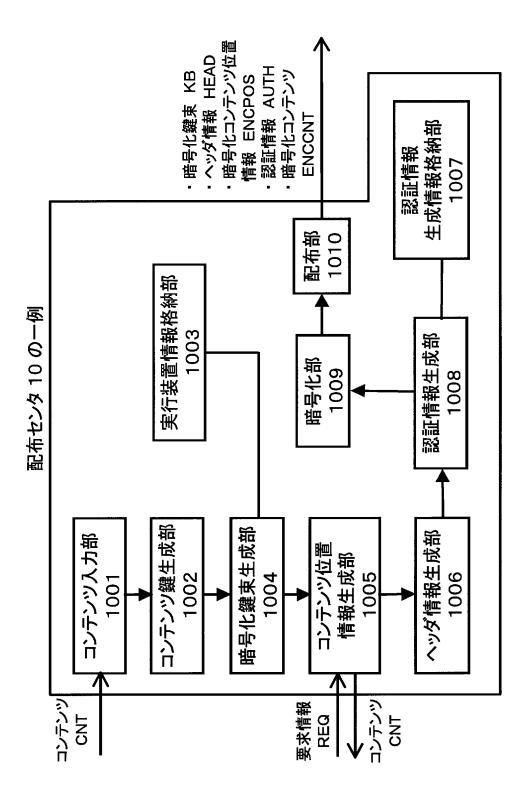
### $[0\ 1\ 3\ 1\ ]$

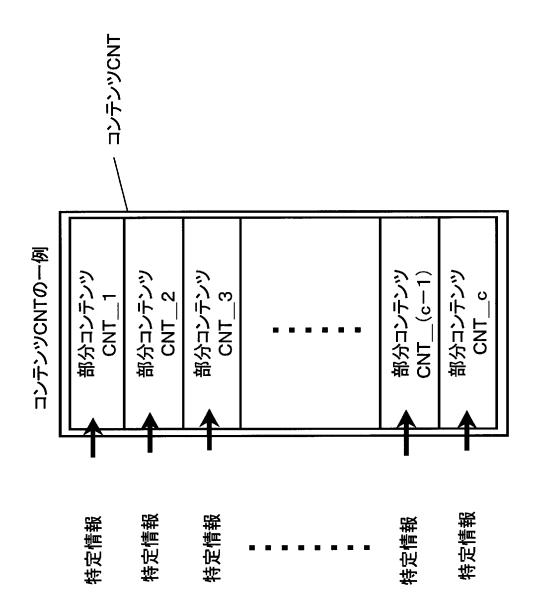
- 【図1】本発明の実施の形態1における不正コンテンツ検知システムの概要図
- 【図2】本発明の実施の形態1における配布センタ10の構成例を示す図
- 【図3】本発明の実施の形態1におけるコンテンツCNTの一例を示す図
- 【図4】本発明の実施の形態1における実行装置情報格納部1003の構成例を示す図
  - 【図5】本発明の実施の形態1における暗号化鍵束KBの一例を示す図

【図6】本発明の実施の形態1における代表部分コンテンツと特定情報の一例を示す 刘 【図7】本発明の実施の形態1におけるコンテンツ位置情報POSの一例を示す図 【図8】本発明の実施の形態1におけるヘッダ情報HEADの一例を示す図 【図9】本発明の実施の形態1における暗号化コンテンツENCCNTの一例を示す 図 【図10】本発明の実施の形態1における配布センタ10の処理の流れ図(一例) 【図11】本発明の実施の形態1における可搬媒体11に記録されるデータの一例 【図12】本発明の実施の形態1における実行装置12の構成例を示す図 【図13】本発明の実施の形態1における実行装置12の処理の流れ図(一例) 【図14】本発明の実施の形態2における不正コンテンツ検知システムの概要図 【図15】本発明の実施の形態2における配布センタ20の構成例を示す図 【図16】本発明の実施の形態2における配布センタ20の処理の流れ図(一例) 【図17】本発明の実施の形態2における可搬媒体21に記録されるデータの一例 【図18】本発明の実施の形態2における実行装置22の構成例を示す図 【図19】本発明の実施の形態2における実行装置22の処理の流れ図(一例) 【図20】可般媒体11に記録されるデータの別の一例 【図21】可搬媒体11に記録されるコンテンツ認証情報CNTAUTHの一例 【図22】可搬媒体11に記録されるデータの別の一例 【図23】可搬媒体11に記録されるコンテンツ認証情報CNTAUTHの別の一例 【図24】可搬媒体11に記録されるデータの別の一例 【図25】可般媒体11に記録されるデータの別の一例 【図26】認証情報AUTHを作成するヘッダ情報HEADの別の一例 【図27】ヘッダ情報HEADの別の一例 【図28】認証情報生成情報格納部1007の別の一例 【図29】検証情報格納部125の別の一例 【図30】認証情報生成情報格納部1007の別の一例 【図31】検証情報格納部125の別の一例 【図32】従来技術の可搬媒体に記録されるデータ 【符号の説明】  $[0\ 1\ 3\ 2\ ]$ 10、20 配布センタ 11、21 可般媒体 12、22 実行装置 1001 コンテンツ入力部 1002 コンテンツ鍵生成部 1003 実行装置情報格納部 1 0 0 4 暗号化键束生成部 1005、2005 コンテンツ位置情報生成部 1006、2006 ヘッダ情報生成部 1007 認証情報生成情報格納部 1008、2008 認証情報生成部 1009,2009 暗号化部 1010,2010 配布部 121、221 受信部 1 2 2 デバイス鍵格納部 コンテンツ鍵取得部 1 2 3 コンテンツ位置情報取得部 1 2 4 1 2 5 検証情報格納部 1 2 6 検証部

- 127 復号化部
- 128 コンテンツ検証部
- 129 実行部

実行装置 12 シンテンピ CNT 不正コンテンツ検知システム1 可搬媒体 11 配布センタ 10 0 コンドンシ CNT



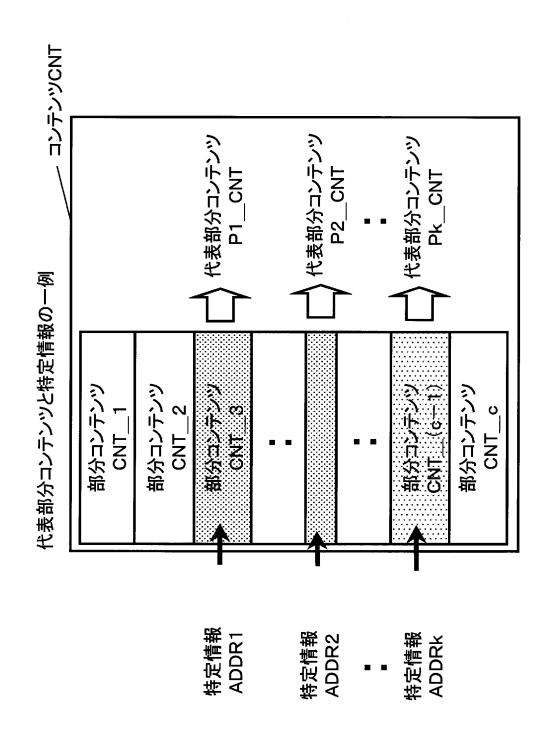


実行装置情報格納部1003の一例

デバイス鍵	デバイス鍵	デバイス鍵		デバイス鍵
DK1	DK2	DK3		DKn
装置識別子	装置識別子	装置識別子	<b></b>	装置識別子
AID1	AID2	AID3		AIDn

暗号化鍵束 KBの一例

装置識別子 AID1	暗 ・ ENCCK1
装置識別子	暗号化コンナンシ鍵
AID2	ENKCK2
装置識別子	暗号化コンナンシ鍵
AID3	ENKCK3
	<b></b>
装置識別子	臨号化コントンシ鍵
AIDn	ENKCKn

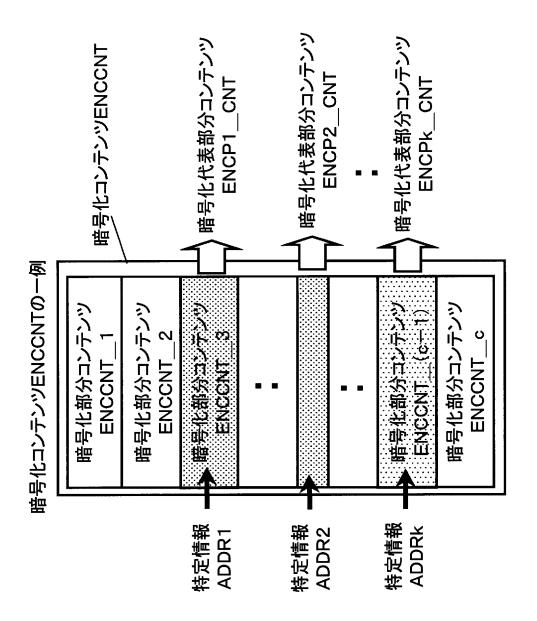


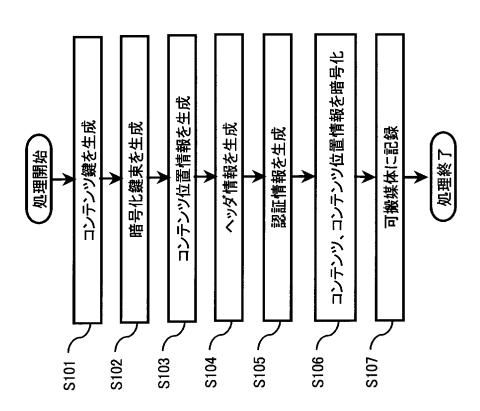
コンテンツ位置情報 POSの一例

特定情報識別子	特定情報
ADDRID1	ADDR1
特定情報識別子	特定情報
ADDRID2	ADDR2
<b></b>	<b>.</b>
特定情報識別子	特定情報
ADDRIDk	ADDRk

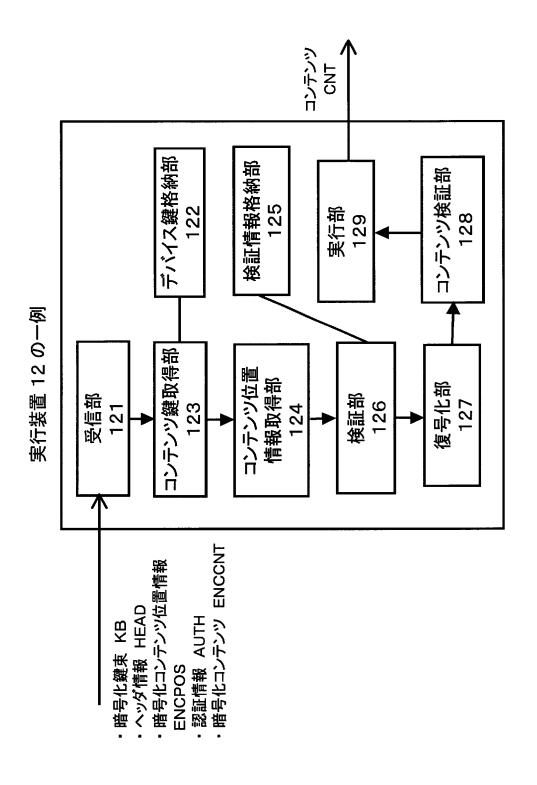
ヘッダ情報 HEADの一例

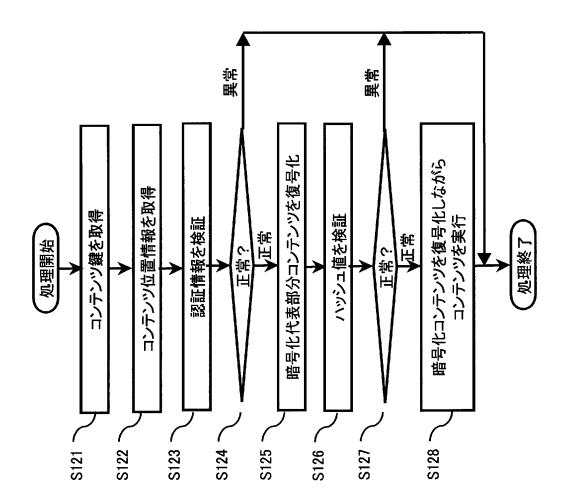
特定情報識別子	ハッシュ値
ADDRID1	HASH1
特定情報識別子	ハッシュ値
ADDRID2	HASH2
•	•
•	•
特定情報識別子	ハッシュ値
ADDRIDK	HASHK

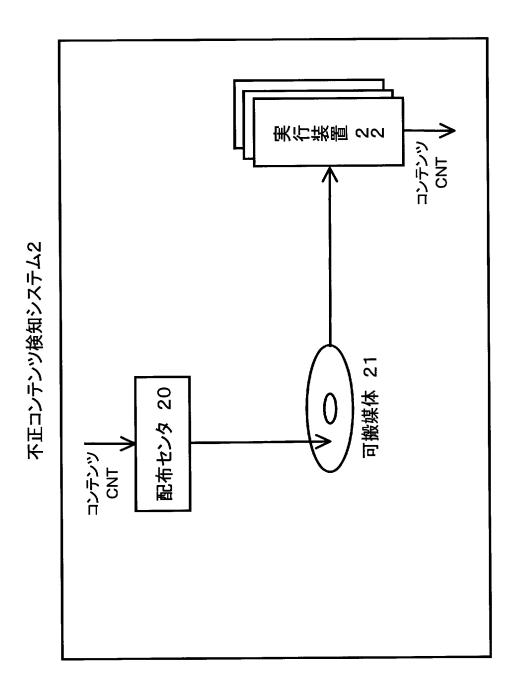


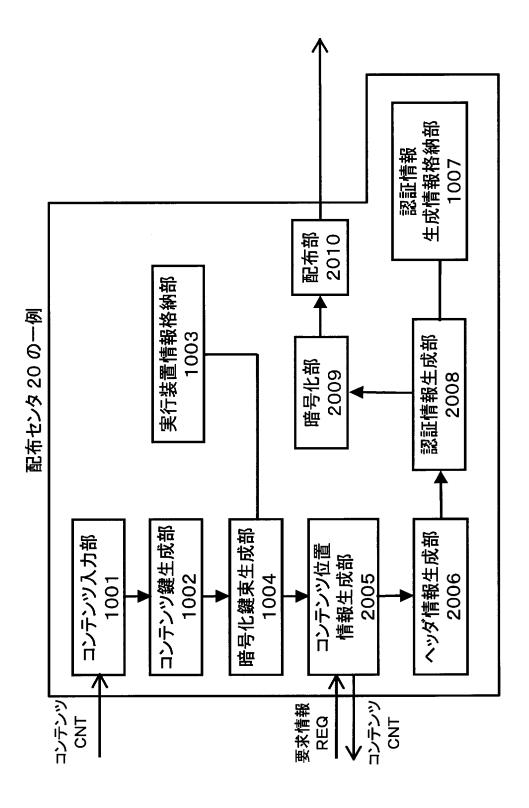


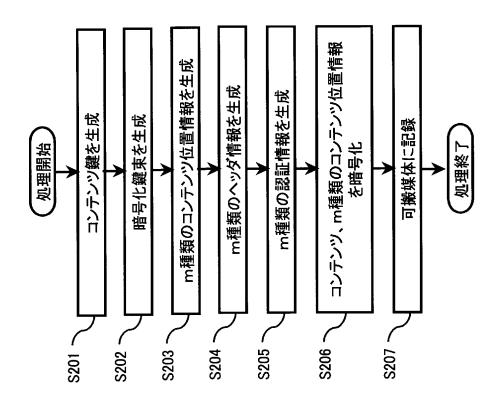
可搬媒体11に記録されるデータの一例





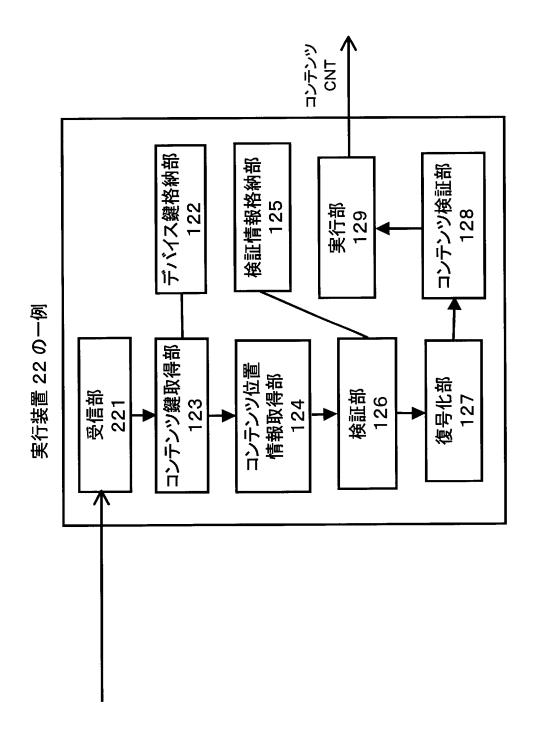


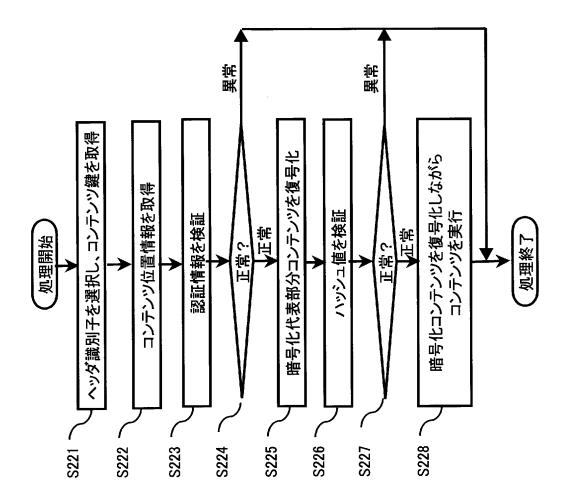




可搬媒体21に記録されるデータの一例

	ヘッダ識別子 HEADIDm	- ヘッダ情報 HEADm	暗号化コンテンツ 位置情報 ENCPOSm	認証情報 AUTHm	
坏	:	:	:	:	٠ ١
暗号化鍵束 KB	ヘッダ識別子 HEADID2	ヘッダ情報 HEAD2	暗号化コンテンツ 位置情報 ENCPOS2	認証情報 AUTH2	暗号化コンテンツ ENCCNT
	ヘッダ識別子 HEADID1	ヘッダ情報 HEAD1	暗号化コンテンツ 位置情報 ENCPOS1	認証情報 AUTH1	





可機媒体に記録されるデータの別の一例

暗号化鍵束 KB ヘッダ情報 HEAD コンテンツ位置情報 POS RUTH	暗号化コンテンツ ENCCNT
--	--------------------

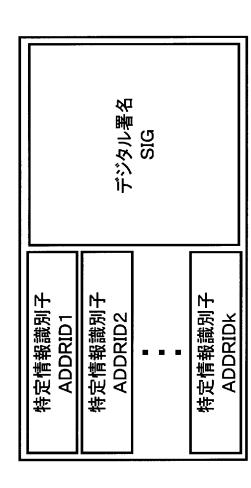
コンテンツ認証情報 CNTAUTHの一例

H         H	デジタル署名 S1
AUDRIDA	デジタル署名 S2
特定情報識別子 ADDRIDk S	デジタル署名 Sk

可搬媒体11に記録されるデータの別の一例

暗号化鍵束 KB ヘッダ情報 HEAD コンテンツ認証情報 CNTAUTH	暗号化コンテンジ ENCCNT
--	--------------------

コンナンシ認証情報 CNTAUTHの別の一例



可搬媒体11に記録されるデータの別の一例

暗号化鍵束 KB ヘッダ情報 HEAD 認証情報 AUTH	語号化コンテンジ ENCCNT
--	--------------------

可機媒体11に記録されるデータの別の一例

認証情報ANTHを作成する ヘッダ情報HEADの別の一例

ヘッタ情報HEADの別の一例	ハッシュ値 HASH1	ハッシュ値 HASH2	 ハッシュ値 HASHk	コンドンシ鍵 CK
ヘッタ情報HE	特定情報識別子 ADDRID1	特定情報識別子 ADDRID2	 特定情報識別子 ADDRIDk	トソロ

ヘッダ情報HEADの別の一例

特定情報識別子	ハッシュ値
ADDRID1	HASH1
特定情報識別子	即てぐべい
ADDRID2	HASH2
•	•
•	•
•	•
特定情報識別子	東エグぐハ
ADDRIDK	HASHK
コントンツサイズ	ンサイズ
CNTSIZE	SIZE

認証情報生成情報格納部1007の別の一例

検証情報識別子 VERIDi

認証情報生成情報 GENAUTHi

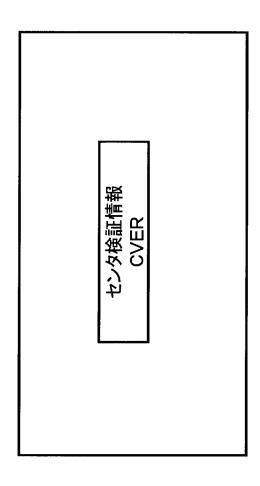
検証情報格納部125の別の一例

40年4月34日7	14年14日
(快速) 有一个人们的一个人们的一个人们的一个人们的一个人们的一个人们的一个人们的一个人们的	(央証:1月书X) (7月10-1
VERIDI	VENT
検証情報識別子	検証情報
VERID2	VER2
•	•
•	-
•	•
検証情報識別子	検証情報
VERIDw	VERw

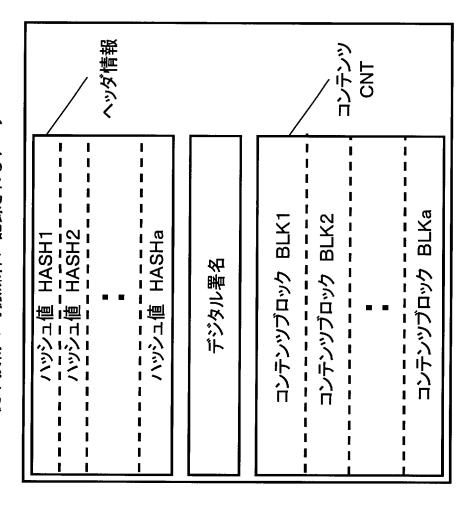
認証情報生成情報格納部1007の別の一例

検証情報	センタ認証情報
VER	CAUTH
認証情報生成情報 GENAUTH	

検証情報格納部125の別の一例



従来技術の可搬媒体に記録されるデータ



【書類名】要約書

【要約】

【課題】 実行装置において不正コンテンツかどうか検知する処理において、コンテンツ実行中の処理負荷が大きかった。

【解決手段】 まずコンテンツCNTを構成する c 個の部分コンテンツCNT=1、・・、CNT=c の中から、一つの部分コンテンツを選択し、それを代表部分コンテンツP1=cNTとする。そして、その代表部分コンテンツP1=cNTを指し示す特定情報をADDR1とする。そして、続けて、k-1 個の代表部分コンテンツP2=cNT、・・、pk=cNTを選択し、その代表部分コンテンツに対応する特定情報をADDR2、・・・、ADDRkとする。

【選択図】 図6

## 出願人履歴

0000828 新規登録

大阪府門真市大字門真 1 0 0 6 番地 松下電器産業株式会社